

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-196677

(43) Date of publication of application: 14.07.2000

(51)Int.CI.

H04L 12/66 G06F 13/00 H04L 12/24 H04L 12/26 H04L 12/56 H04L 29/06 H04L 29/14

(21)Application number: 10-372441

(71)Applicant: FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

28.12.1998

(72)Inventor: OKANO TETSUYA

**AOKI TAKESHI** 

TAKAHASHI HIDEKAZU

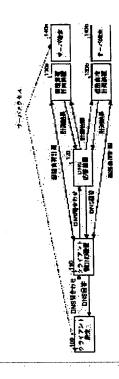
KIKUCHI SHINJI

## (54) REPEATER USED FOR NETWORK SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To obtain a repeater which is used for a network system and is capable of performing optimum load dispersion with reference matching to an entity.

SOLUTION: This repeater is provided with a DNS(domain name system) answering device 120 which receives DNS inquiries from a client terminal 100, server terminals 140a and 140b connected to the terminal 100 through a network and a client side DNS device 110 through the device 110 and path load measuring instruments 130a and 130b which respectively measure the path load of a communication path with the device 110, and the device 120 considers measured results (path load) and performs load dispersion by allocating service requests from the terminal 100 to the terminal 140a or the terminal 140b.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

07.01.2000

[Date of sending the examiner's decision of

09.04.2002

rejection]

Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

### (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-196677 (P2000-196677A)

(43)公開日 平成12年7月14日(2000.7.14)

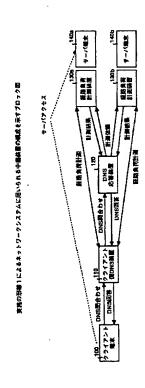
(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号		FI					テーマコード(参考)	
H04L	12/66			H0	4 L	11/20		В	5B089	
G06F	13/00	3 5 1		G 0	6 F	13/00		351N	5 K 0 3 0	
H04L	12/24			Н0	4 L	11/08			5 K 0 3 4	
	12/26					11/20		102D	5 K 0 3 5	
	12/56					13/00		305C	9 A 0 0 1	
			審查請求	有	諸才	マダラ (項の数 6	OL	(全 28 頁)	最終頁に続く	
(21)出願番号		<b>特願平10-372441</b>		(71) 出願人 000005223						
						富士通	社			
(22)出願日		平成10年12月28日(1998.12.2	28)			神奈川	県川崎	市中原区上小	田中4丁目1番	
						1号				
				(72)	発明	者 岡野	哲也			
						神奈川	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番			
				,		1号	1号 富士通株式会社内			
				(72)	発明	者 青木	武司	•		
						神奈川	神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番			
						1号	富士通	株式会社内		
			1	(74	)代理					
						弁理士	酒井	宏明		
									最終頁に続く	
						_				

## (54) 【発明の名称】 ネットワークシステムに用いられる中継装置

## (57)【 要約】

【 課題】 実体に即した基準をもって最適な負荷分散を 行うことができるネットワークシステムに用いられる中 継装置を得ること。

【解決手段】 本発明は、クライアント端末100と、ネットワークを介してクライアント端末100に接続されたサーバ端末140a および140bと、クライアント側DNS装置110からのDNS問合せをクライアント側DNS装置110を介して受け付けるDNS応答装置120と、クライアント側DNS装置110との間の通信経路の経路負荷をそれぞれ計測する経路負荷計測装置130aおよび130bとを備え、DNS応答装置120は、計測結果(経路負荷)を考慮して、クライアント端末100からのサービス要求をサーバ端末140aまたはサーバ端末140bに振り分けることにより、負荷分散を行う。



#### 【特許請求の範囲】

【 請求項1 】 複数のクライアント 端末と、ネットワー クを介して前記複数のクライアント 端末に対してサービ スの提供を行う複数のサーバ端末とを備えるネットワー クシステムに用いられる中継装置において、

前記複数のサーバ端末の近傍にそれぞれ配設され、前記 複数のクライアント 端末のうちサービス要求を行ったー つのクライアント 端末までの通信経路の経路負荷をそれ ぞれ計測する複数の経路負荷計測手段と、

前記複数の経路負荷計測手段の各計測結果を考慮して、 10 前記複数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアン ト 端末からのサービス要求の振り分け先としての一つの サーバ端末を選択する選択手段と、

を備えることを特徴とするネットワークシステムに用い られる中継装置。

【 請求項2 】 前記複数の経路負荷計測手段は、所定時 間間隔をおいて前記一つのクライアント 端末までの経路 負荷をそれぞれ計測した後、各計測結果を記憶手段に記

前記選択手段は、前記一つのクライアント端末からのサ 20 ービス要求があったとき、前記記憶手段に記憶されてい る各計測結果を考慮して、前記複数のサーバ端末の中か ら、前記一つのクライアント 端末からのサービス要求の 振り 分け先としての一つのサーバ端末を選択することを 特徴とする請求項1 に記載のネットワークシステムに用 いられる中継装置。

【請求項3】 前記複数の経路負荷計測手段は、前記複 数のサーバ端末の運転状態をそれぞれ監視し、

前記選択手段は、前記一つのクライアント端末からのサ ービス要求があったとき、前記各計測結果および前記複 30 数の経路負荷計測手段の各監視結果に基づいて、前記複 数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末 からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ 端末を選択することを特徴とする請求項2に記載のネッ トワークシステムに用いられる中継装置。

【 請求項4 】 複数のクライアント 端末と、ネットワー クを介して前記複数のクライアント 端末に対してサービ スの提供を行いかつ複数にグループ分けされた複数のサ ーバ端末とを備えるネット ワークシステムに用いられる 中継装置において、

複数のグループに対応してそれぞれ配設され、前記複数 のクライアント 端末のう ちサービス要求を行った一つの クライアント 端末までの通信経路の経路負荷をそれぞれ 計測する複数の経路負荷計測手段と、

前記複数の経路負荷計測手段の各計測結果を考慮して、 前記複数の経路負荷計測手段の中から、前記一つのクラ イアント 端末からのサービス要求の一次振り分け先とし ての一つの経路負荷計測手段を選択する選択手段と、

ト端末からのサービス要求の二次振り分け先として、当 該グループの中から一つのサーバ端末を選択することを 特徴とするネットワークシステムに用いられる中継装

【 請求項5 】 前記複数の経路負荷計測手段は、グルー プ内のサーバ端末の運転状態をそれぞれ監視し、二次振 り 分け時に前記運転状態を考慮して、当該グループの中 から一つのサーバ端末を選択することを特徴とする請求 項4 に記載のネットワークシステムに用いられる中継装

【請求項6】 複数のクライアント端末と、ネットワー クを介して前記複数のクライアント 端末に対してサービ スの提供を行いかつ複数にグループ分けされた複数のサ ーバ端末とを備えるネットワークシステムに用いられる 中継装置において、

複数のグループに対応してそれぞれ配設され、前記複数 のクライアント端末のうちサービス要求を行った一つの クライアント 端末までの通信経路の経路負荷をそれぞれ 計測するとともに、グループ内のサーバ端末の運転状態 をそれぞれ監視する複数の経路負荷計測手段と、

前記複数の経路負荷計測手段の各計測結果および各運転 状態を考慮して、前記複数の経路負荷計測手段の中か ら、前記一つのクライアント 端末からのサービス要求の 一次振り分け先としての一つの経路負荷計測手段を選択 する選択手段と、

を備え

前記一つの経路負荷計測手段は、前記一つのクライアン ト 端末からのサービス要求の二次振り分け先として、当 該グループの中から一つのサーバ端末を前記運転状態を 考慮して選択することを特徴とするネットワークシステ ムに用いられる中継装置。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【 発明の属する技術分野】本発明は、クライアント 端末 からサーバ端末へのサービス要求(IPパケット)の中 継に用いられるネットワークシステムに用いられる中継 装置に関するものであり、特に最適な中継先を選択する ためのネットワークシステムに用いられる中継装置に関 するものである。

40 【 0 0 0 2 】 近時、インターネット に代表される 大規模 ネットワークにおいては、1 台のサーバ端末に対する負 荷集中を解決すべく、多数のアクセスを受けるサーバ側 にサーバ端末を複数台用意して、クライアント 端末に対 して、上記複数のサーバ端末があたかも1 台のサーバ端 末として機能しているように構成する負荷分散技術が用 いられている。

【 0 0 0 3 】この負荷分散技術は、クライアント端末か らのアクセスを複数のサーバ端末に分散させることによ り、1台のサーバ端末の負荷を低減させるための技術で 前記一つの経路負荷計測手段は、前記一つのクライアン 50 ある。従って、負荷分散技術においては、クライアント

端末よりアクセスがあった場合、複数のサーバ端末のうち、できるだけ低負荷であってかつ当該クライアント端末との間の距離が短い1 台のサーバ端末に当該アクセスを振り分けることがネットワーク効率を高める上で重要である。

#### [0004]

【 従来の技術】図9 は、従来のネットワークシステムに 用いられる中継装置の構成を示す図である。この図において、外部ネットワーク1 は、インターネットワーキング( 相互接続) によって、物理的に離隔配置されている 10 複数のコンピュータ間でデータ通信を行うための大規模 ネットワークであり、たとえば、インターネットである。

【0005】ここで、上記インターネットとしては、つぎの条件を満たすネットワークが該当する。

(1) コンピュータネットワークが、TCP/IP(Transmission Control Protocol/Internet Protocol)と呼ばれる通信プロトコル(通信接続手順)を実装していること。

(2) コンピュータネットワークが、いくつかの基幹ネ 20 ットワークを中心として構成された一つの世界規模のネットワークに接続されていること。

【 0006】また、上記TCP/IPとしては、OSI (Open Systems Interconnection: 開放形システム間相 互接続) 参照モデルの第4層(トランスポート層) にあるTCPおよびUDP(User Datagram Protocol) の各プロトコルが定義されている。上記TCPの特徴は、信頼性のあるデータ通信(転送)を行うこと、すなわち、通信の開始から終了まで通信路の信頼性を保持してデータの正常な通信の制御、さらにエラー時のエラー検出お 30よび回復を行うことにある。

【0007】また、上記TCPが信頼性を確保するためにコネクション形のサービス形態をとっているのに対して、UDPは、処理の高速化のためのコネクションレス型と呼ばれるデータ伝送プロトコルであり、信頼性向上のための応答確認やネットワーク内の異なった経路を通ってきた受信データの順序調整等を行わない。

【0008】ルータ2は、外部ネットワーク1に接続されており、入力されるIPパケットからIPアドレスを得て、このIPアドレスをルーティングテーブルに適用 40 することにより、転送すべき先のルータや端末(いずれも図示略)へ当該IPパケットを転送するという中継動作を行う。このルータ2による中継動作は、ルーティング(通信経路の選択)と呼ばれている。上記IPアドレスは、転送すべき先のルータや端末にそれぞれ付与されている。また、ルーティングテーブルは、複数のIPアドレスと、これらのIPアドレスにそれぞれ対応する転送先との関係を表すテーブルである。

【 0 0 0 9 】 クラスタネットワーク3 は、ルータ2 に接続されており、かつクライアント端末4 1 およびクライ 50

アント 端末4 2 ならびにクライアント 側DNS サーバ5 を収容している。クライアント 端末4 1 およびクライアント 端末4 2 は、クライアント (ユーザ) 側にそれぞれ 設置されており、上述したI Pパケットをクラスタネットワーク3を介してルータ2 へ送出することにより、後述するサーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 に対してサービスを要求するための端末である。クライアント 側DNS サーバ5 は、インターネット 標準のDNS (Drain Name System)を実現するためのサーバであり、クラスタネットワーク3 に接続されている。

【0010】ここで、上記DNSについて詳述する。インターネットにおいては、上述したように端末を識別するためにIPアドレスが用いられているが、このIPアドレスは、数字の組み合わせからなるため、人間にとって非常に覚えにくい。そこで、各端末には、人間にも理解し易い識別名称としてドメイン名(名前空間)がそれぞれ付与されている。上記DNSは、ドメイン名とIPアドレスとの対応を管理し、端末(クライアント端末4」およびクライアント端末42)からのドメイン名による問い合わせに対してIPアドレスを応答するシステムである。このことから、クライアント側DNSサーバ5は、上記DNSを実現するための装置であり、クライアント端末41およびクライアント端末42に対してローカルなDNSサーバとして位置づけられる。

【0011】ルータ6は、外部ネットワーク1とサーバ端末7との間に接続されており、上述したルータ2と同様にしてルーティング機能を有している。このサーバ端末7は、サービス提供者側に設置されており、クライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:に対してサービスの提供を行うための端末である。

【 0012】ルータ8は、外部ネットワーク1とサーバ 端末9との間に接続されており、上述したルータ2と同様にして、ルーティング機能を有している。このサーバ 端末9は、クライアント 端末41 およびクライアント 端末41 およびクライアント 端末41 およびクライアント 端末41 およびクライアント 端末41 およびクライアント 端末42 に対してサービスの提供を行うための端末である。

【0013】ルータ10は、外部ネットワーク1とクラスタネットワーク11との間に接続されており、上述したルータ2と同様にして、ルーティング機能を有している。サーバ端末12は、クラスタネットワーク11に接続されており、上述したサーバ端末7と同様にして、クライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:およびクライアント端末4:たびクライアント端末4:たびクライアント端末4:たびクライアント端末4:たびクライアント端末4:たがクライアント端末4:たびクライアント端末4:たびクライアント端末4:ための端末である。

【0014】ここで、上述したサーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末12は、それぞれ物理的に別々の

場所に設置されている。従って、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 とクライアント 端末4 1 およびクライアント 端末4 2 (クライアント 側DNS サーバ5) との間の各距離は、それぞれ異なる。さらに、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 は、クライアント 端末4 1 およびクライアント 端末4 2 からみればあたかも1 台のサーバ端末として機能している。また、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 には、代表として一つのドメイン名(以下、代表ドメイン名と称する)が付与されているとともに、それぞれに 10 I Pアドレスが付与されている。

【0015】すなわち、この場合には、一つのドメイン名に複数のIPアドレスが登録されており、クライアント端末4:およびクライアント端末4:が一つのドメイン名としてアクセスすることにより、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末12のうちいずれか一つのサーバ端末にアクセス可能とされる。すなわち、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末12は、代表ドメイン名で表される一つの仮想サーバ端末を構成しており、クライアント端末4:およびクライアント端末4:20は、この仮想サーバ端末の仮想IPアドレス(代表ドメイン名)に対してアクセスする。

【 0 0 1 6 】 このように、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 に対して一つのドメイン名を付与するとともに、クライアント端末4 1 およびクライアント端末4 2 からのアクセスをサーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端末1 2 のいずれか一つのサーバ端末にアクセス可能としたのは、前述した負荷分散するためである。この負荷分散については後述する。

【 0 0 1 7 】 DNS 応答装置1 3 は、クライアント 側D 30 NS サーバ5 と同様にして、DNS サーバとしての機能 を有しており、クライアント側DNSサーバ5の上位装 置として位置づけられている。すなわち、DNS 応答装 置13は、クライアント側DNSサーバ5からのIPア ドレスの問い合わせに対して応答する機能を有してい る。また、DNS 応答装置13は、サーバ端末7、サー バ端末9 およびサーバ端末12を配下に置いており、ク ライアント 側DNS サーバ5 から 代表ドメイン名をIP アドレスに変換するための問い合わせがあったとき、代 表ドメイン名を、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサ 40 ーバ端末1 2 のうち、いずれか一つのサーバ端末のI P アドレスに変換して、クライアント 側DNS サーバ5 に 応答する。すなわち、DNS 応答装置13は、クライア ント端末4 1 およびクライアント端末4 2 からのアクセ ス要求を、サーバ端末7、サーバ端末9 およびサーバ端 末12のうち、いずれか一つへ振り分けているのであ る。この振り分けが上述した負荷分散である。

【 0 0 1 8 】上記構成において、上述した仮想I P アドレスの仮想サーバ端末にアクセスする場合、たとえば、クライアント端末4 : は、クライアント側DNSサーバ 50

5 に対して上記仮想サーバ端末の仮想I Pアドレスの問い合わせを行べく、代表ドメイン名をクライアント側DNSサーバ5 ヘクラスタネットワーク3を介して、通知する。

【 0 0 1 9 】 これにより、クライアント側DNS サーバ 5 は、クラスタネットワーク3、ルータ2、外部ネットワーク1、ルータ1 0 およびクラスタネットワーク1 1 を介してDNS 応答装置1 3 へ仮想サーバ端末のI Pアドレスの問い合わせを行う。 具体的には、クライアント側DNS サーバ5 は、代表ドメイン名をDNS 応答装置13 へ通知する。

【 0 0 2 0 】 DNS 応答装置1 3 は、まず、第1 番目のサーバ端末をサーバ端末7 、第2 番目のサーバ端末をサーバ端末9 、第3 番目のサーバ端末をサーバ端末1 2 とすると、通知を受けた代表ドメイン名を第1 番目のサーバ端末7 のI Pアドレスに変換する。つぎに、DNS 応答装置1 3 は、上記サーバ端末7 のI Pアドレスをクラスタネットワーク11、ルータ10、外部ネットワーク1 およびルータ2 を介してクライアント側DNS サーバ5 は、サーバ端末7 のI Pアドレスをクラスタネットワーク3 を介してクライアント側DNS サーバ5 は、サーバ端末7 のI Pアドレスをクラスタネットワーク3 を介してクライアント端末4 、 へ通知する。

【 0 0 2 1 】 そして、上記通知を受けたクライアント 端末4 1 は、サーバ端末7 のI Pアドレスを含むI Pパケットをクラスタネットワーク3を介してルータ2 へ送出する。これにより、上記I Pパケットは、ルータ2 によりルーティングされた後、外部ネットワーク1 を経由してルータ6 によりさらにルーティングされた後、サーバ端末7 に到着する。この結果、クライアント 端末4 1 とサーバ端末7 との間に接続が確立し、サーバ端末7 は、クライアント 端末4 1 から 要求されたサービスを提供する。

【 0 0 2 2 】 なお、実際には、外部ネットワーク1 においては、図示しない複数のルータが存在しているため、 [ Pパケットは、これらの複数のルータによりルーティングされつつ転送される。

【0023】続いて、クライアント端末42により、代表ドメイン名をクライアント側DNSサーバ5へクラスタネットワーク3を介して通知されると、クライアント側DNSサーバ5は、上述した動作と同様にして、ルータ2、外部ネットワーク1、ルータ10およびクラスタネットワーク11を介してDNS応答装置13へ仮想サーバ端末のIPアドレスの問い合わせを行う。

【 0 0 2 4 】これにより、DNS 応答装置1 3 は、通知を受けた代表ドメイン名を、つぎの第2 番目のサーバ端末9 のI Pアドレスに変換する。つぎに、DNS 応答装置1 3 は、上記サーバ端末9 のI Pアドレスをクラスタネットワーク11、ルータ10、外部ネットワーク1 およびルータ2 を介してクライアント側DNS サーバ5へ通知する。これにより、クライアント側DNS サーバ5

は、サーバ端末9のIPアドレスをクラスタネットワー ク3を介してクライアント端末42 へ通知する。そし て、上記通知を受けたクライアント 端末4 : は、サーバ 端末9 のIPアドレスを含むIPパケットをクラスタネ ットワーク3を介してルータ2 へ送出する。これによ り、上記IPパケットは、ルータ2によりルーティング された後、外部ネットワーク1を経由してルータ8によ りさらにルーティングされた後、サーバ端末9 に到着す る。この結果、クライアント端末42とサーバ端末9と の間に接続が確立し、サーバ端末9は、クライアント端 10 末42から要求されたサービスを提供する。

【 0025】以後、DNS 応答装置1 3は、I Pアドレ スの問い合わせを受ける度に、第3番目のサーバ端末1 2 の I P アドレス、第1 番目のサーバ端末7 の I P アド レス、第2番目のサーバ端末9のIPアドレスを順番に クライアント 側DNS サーバ5 へ通知する。言い換えれ ば、DNS応答装置13は、IPアドレスの問い合わせ を受ける度に、クライアント端末41(またはクライア ント端末42)からのアクセスをサーバ端末12→サー バ端末7  $\rightarrow$ サーバ端末9  $\rightarrow$ サーバ端末1 2  $\rightarrow$ ・・・ という 20 具合に振り分けることにより、負荷分散を図っているの

【0026】ここで、上述した従来のネットワークシス テムに用いられる中継装置においては、 クライアント 端 末41(またはクライアント端末42)から1 Pアドレ スの問い合わせがある順番に従って、単純に→サーバ端 末9 →サーバ端末7 →サーバ端末1 2 →・・・ という 具合 に単純にアクセス要求(IPパケット)を振り分けてい

【0027】しかしながら、上述した順番通りに単純に 30 アクセス要求(IPパケット)を振り分ける負荷分散の 方法では、クライアント 端末4 1 (またはクライアント 端末4 2 ) とサーバ端末7 、サーバ端末9 およびサーバ 端末12との間の距離が一切考慮されていないため、つ ぎのような問題が生じる。

【 0028】たとえば、クライアント 端末4 1 からのア クセス要求(IPパケット)がサーバ端末7に振り分け られた場合、実際にはクライアント端末4 1 とサーバ端 末7との間の距離が、クライアント端末4 1 とサーバ端 末9との間の距離よりも短いにもかかわらず、クライア 40 ント端末4 に対して最短ルートで接続可能なサーバ端 末9を振り分けることができない。従って、この場合、 サーバ端末7 にアクセスしたクライアント 端末4 1 は、 サーバ端末9にアクセスしたときよりも、アクセス時間 が余計にかかってしまう。このことは、負荷分散効率、 ひいてはネットワーク効率からみれば、非常に不都合で ある。

【0029】そこで、従来のネットワークシステムに用 いられる中継装置においては、アクセス要求(IPパケ ット)の振り分け時に、クライアント端末41(クライ 50 【0034】

アント端末42)とサーバ端末7、サーバ端末9 および サーバ端末12との間の距離をホップ数から推定して、 この推定距離を考慮する方法を採用している。ここで、 ホップ数とは、発信元(たとえば、クライアント端末4 ι) から発信されたI P パケットが、最終的な宛先端末 (たとえば、サーバ端末7)に到達するまでに経由する ルータの数をいう。

【0030】具体的には、たとえば、クライアント 端末 4 ι がアクセス要求を行う場合、クライアント端末4 ι からクライアント 側DNS サーバ5 へ代表ドメイン名が 通知されると、クライアント側DNS サーバ5は、上述 した動作と同様にして、クラスタネットワーク3、ルー タ2、外部ネットワーク1、ルータ10 およびクラスタ ネットワーク11を経由して、上記代表ドメイン名をD NS 応答装置13 へ通知する。

【 0 0 3 1 】これにより、DNS 応答装置1 3 は、ま ず、問い合わせ元のクライアント端末(この場合、クラ イアント端末4 」)とサーバ端末7 との間のホップ数に 基づいて、クライアント端末4 1 とサーバ端末7 との間 の距離(以下、第1の距離と称する)を推定する。続い て、DNS 応答装置13は、クライアント端末4 Lとサ ーバ端末9 との間のホップ数に基づいて、クライアント 端末4 」とサーバ端末9 との間の距離(以下、第2の距 離と称する)を求める。

【 0 0 3 2 】最後に、DNS 応答装置1 3 は、クライア ント端末4 、とサーバ端末1 2 との間のホップ数に基づ いて、クライアント 端末4 1 とサーバ端末12との間の 距離(以下、第3の距離と称する)を求める。なお、D NS 応答装置13 においては、上記第1、第2 および第 3 の距離を予めデータベースとして保有していてもよ い。そして、上記第1 、第2 および第3 の距離の推定が 終了すると、DNS応答装置13は、これらの第1、第 2 および第3 の距離のう ち最も 短いと 推定されるものを 選択する。この場合、第2の距離が最も短いと推定され たものとすると、DNS 応答装置1 3 は、この第2 の距 離に対応するサーバ端末9のIPアドレスを、クラスタ ネットワーク11、ルータ10、外部ネットワーク1、 ルータ2 およびクラスタネットワーク3を経由してクラ イアント側DNSサーバ5 へ通知する。

【0033】これにより、クライアント側DNSサーバ 5 により、サーバ端末9 のI P アドレスがクラスタネッ トワーク3を介してクライアント端末4 : へ通知された 後、この通知を受けたクライアント端末4 1 は、クラス タネットワーク3、ルータ2、外部ネットワーク1 およ びルータ8 を介してサーバ端末9 に対してアクセスし て、該サーバ端末9よりサービスの提供を受ける。すな わち、この場合、クライアシト端末4 1 には、最も距離 が短いと 推定されたサーバ端末9 が振り 分けられたので ある。

【 発明が解決しようとする課題】ところで、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、クライアント端末(たとえば、クライアント端末4 1)から各サーバ端末(サーバ端末7、サーバ端末9およびサーバ端末12)までの第1、第2および第3の距離をホップ数に基づいて推定して、最も距離が短いと推定されるサーバ端末に対して、当該クライアント端末からのサービス要求(IPパケット)を振り分けることにより、負荷分散を図っていることを述べた。

【0035】しかしながら、周知のようにホップ数は必 10 ずしも 距離に比例しない。すなわち、小規模なネットワークにルータが多数存在する場合には、ホップ数が多くなるのに対して、ネットワーク規模が小さいが故に実際の距離が短い。このとき、DNS 応答装置13は、ホップ数が多いため実際の距離よりも長い距離を推定結果としてしまう。すなわち、DNS 応答装置13により推定された距離が、場合によっては実際の距離に対して誤差が非常に大きい。

【0036】従って、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、ホップ数のみを距離推定 20 の根拠として、推定された誤差が非常に大きい距離のみに基づいて、サービス要求(IPパケット)の振り分けを行っているので、最適な負荷分散を行うことができない場合が生ずるという問題があった。

【 0037】また、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、サービス要求(IPパケット)の振り分け先のサーバ端末が高負荷状態にあり、かつサービス要求を受けることができない状態にある場合であっても、推定距離のみに基づいて、一律に振り分けが行われる。

【 0038】このような場合には、高負荷状態にあるサーバ端末のI Pアドレスを獲得したクライアント端末は、該サーバ端末からサービスの提供を受けることができないため、再び、別の低負荷状態にあるサーバ端末のI Pアドレスを獲得し直さない限り、サービスの提供を受けることができないという事態が発生する。

【 0039】従って、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、低負荷状態にあるサーバ端末が存在しているにもかかわらず、高負荷状態にあるサーバ端末に対してサービス要求(IPパケット)が振 40 り分けられるという、負荷分散上、不合理な事態が生じてしまう。すなわち、従来のネットワークシステムに用いられる中継装置においては、実体とかけ離れた基準でサービス要求(IPパケット)の振り分けが行われる場合があるため、最適な負荷分散を行うことができないという問題があった。

【 0040】本発明はこのような背景の下になされたもので、実体に即した基準をもって最適な負荷分散を行うことができるネットワークシステムに用いられる中継装置を提供することを目的とする。

[0041]

【 課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、請求項1にかかるネットワークシステムに用いられ る中継装置は、複数のクライアント端末(後述する実施 の形態1 のクライアント 端末1 0 0 等に相当) と、ネッ トワークを介して前記複数のクライアント 端末に対して サービスの提供を行う複数のサーバ端末(後述する実施 の形態1 のサーバ端末1 4 0 a およびサーバ端末1 4 0 b に相当) とを備えるネットワークシステムに用いられ る中継装置において、前記複数のサーバ端末の近傍にそ れぞれ配設され、前記複数のクライアント端末のうちサ ービス要求を行った一つのクライアント 端末までの通信 経路の経路負荷をそれぞれ計測する複数の経路負荷計測 手段(後述する実施の形態1の経路負荷計測装置130 a および経路負荷計測装置130bに相当)と、前記複 数の経路負荷計測手段の各計測結果を考慮して、前記複 数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末 からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ 端末を選択する選択手段(後述する実施の形態1のDN S応答装置120に相当)とを備えることを特徴とす

【0042】この請求項1に記載の発明によれば、一つのクライアント端末からサービス要求があると、複数の経路負荷計測手段により上記一つのクライアント端末までの各経路負荷が計測される。そして、選択手段は、各経路負荷を考慮して、複数のサーバ端末の中からサービス要求の振り分け先として一つのサーバ端末を選択する。これにより、一つのクライアント端末は、上記一つのサーバ端末にアクセスし、この一つのサーバ端末からのサービスの提供を受ける。

【0043】このように、請求項1に記載の発明によれば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービス要求の振り分け先が選択されるように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に行うことができる。

【0044】また、請求項2にかかるネットワークシステムに用いられる中継装置は、請求項1に記載のネットワークシステムに用いられる中継装置において、前記複数の経路負荷計測手段は、所定時間間隔をおいて前記一つのクライアント端末までの経路負荷をそれぞれ計測した後、各計測結果を記憶手段(後述する実施の形態2の記憶部190に相当)に記憶させ、前記選択手段は、前記一つのクライアント端末からのサービス要求があったとき、前記記憶手段に記憶されている各計測結果を考慮して、前記複数のサーバ端末の中から、前記一つのクライアント端末からのサービス要求の振り分け先としての一つのサーバ端末を選択することを特徴とする。

【0045】この請求項2に記載の発明によれば、複数の経路負荷計測手段は、一つのクライアント端末までの各経路負荷を予め計測しておき、この計測結果を記憶手

段に記憶させておく。そして、一つのクライアント 端末 よりサービス要求があった場合、選択手段は、記憶手段 に記憶されている経路負荷を考慮して、複数のサーバ端 末の中からサービス要求の振り分け先として一つのサー バ端末を選択する。これにより、一つのクライアント 端 末は、上記一つのサーバ端末にアクセスし、この一つの サーバ端末からのサービスの提供を受ける。

11

【0046】このように、請求項2に記載の発明によれ ば、複数の経路負荷計測手段の計測結果を予め記憶手段 に記憶しておき、一つのクライアント 端末からサービス 10 要求があったときに、経路負荷計測手段によるリアルタ イムな計測を行うことなく、すぐにサービス要求の振り 分けを行うように構成したので、複数のサーバ端末にお ける負荷分散を最適かつ迅速に行うことができる。

【0047】また、請求項3にかかるネットワークシス テムに用いられる中継装置は、請求項2 に記載のネット ワークシステムに用いられる中継装置において、前記複 数の経路負荷計測手段は、前記複数のサーバ端末の運転 状態をそれぞれ監視し、前記選択手段は、前記一つのク ライアント端末からのサービス要求があったとき、前記 20 各計測結果および前記複数の経路負荷計測手段の各監視 結果に基づいて、前記複数のサーバ端末の中から、前記 一つのクライアント 端末からのサービス要求の振り 分け 先としての一つのサーバ端末を選択することを特徴とす

【0048】この請求項3に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末から サービス 要求があると 、選択手 段は、各経路負荷に加えて各監視結果(運転状態)を考 慮して、複数のサーバ端末の中からサービス要求の振り 分け先として一つのサーバ端末を選択する。従って、一 30 つのクライアント 端末は、運転状態が良好な上記一つの サーバ端末にアクセスし、この一つのサーバ端末からの サービスの提供を受ける。

【0049】このように、請求項3に記載の発明によれ ば、経路負荷に加えてサーバ端末の運転状態をも 考慮さ れて、サービス要求の振り分け先が選択されるよう に構 成したので、複数のサーバ端末における負荷分散をさら に最適に行うことができる。

【0050】また、請求項4にかかるネットワークシス テムに用いられる中継装置は、複数のクライアント端末 40 (後述する実施の形態3のクライアント端末100等に 相当)と、ネットワークを介して前記複数のクライアン ト 端末に対してサービスの提供を行いかつ複数にグルー プ分けされた複数のサーバ端末(後述する実施の形態3 のサーバ端末500a~サーバ端末500dに相当)と を備えるネットワークシステムに用いられる中継装置に おいて、複数のグループに対応してそれぞれ配設され、 前記複数のクライアント 端末のう ちサービス 要求を行っ た一つのクライアント 端末までの通信経路の経路負荷を それぞれ計測する複数の経路負荷計測手段(後述する実 50 と、ネットワークを介して前記複数のクライアント端末

施の形態3 の経路負荷計測装置4 0 0 a および経路負荷 計測装置4006に相当)と、前記複数の経路負荷計測 手段の各計測結果を考慮して、前記複数の経路負荷計測 手段の中から、前記一つのクライアント 端末からのサー ビス要求の一次振り 分け先としての一つの経路負荷計測 手段を選択する選択手段(後述する実施の形態3のDN S 応答装置300に相当)を備え、前記一つの経路負荷 計測手段は、前記一つのクライアント端末からのサービ ス要求の二次振り分け先として、当該グループの中から 一つのサーバ端末を選択することを特徴とする。

【0051】この請求項4に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末より サービス要求があると、複数の 経路負荷計測手段により 上記一つのクライアント 端末ま での通信経路の経路負荷がそれぞれ計測された後、選択 手段により 一次振り 分けとして各計測結果が考慮されて 一つの経路負荷計測手段が選択される。そして、この一 つの経路負荷計測手段は、二次振り分け先として、当該 グループの中から一つのサーバ端末を選択する。

【0052】このように、請求項4に記載の発明によれ ば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービ ス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分け によりさらに一つのサーバ端末が選択されるように構成 したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に 行うことができる。

【0053】また、請求項5にかかるネットワークに用 いられる中継装置は、請求項4 に記載のネットワークシ ステムに用いられる中継装置において、前記複数の経路 負荷計測手段は、グループ内のサーバ端末の運転状態を それぞれ監視し、二次振り分け時に前記運転状態を考慮 して、当該グループの中から一つのサーバ端末を選択す ることを特徴とする。

【0054】この請求項5に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末より サービス 要求があると 、複数の 経路負荷計測手段により 上記一つのクライアント 端末ま での通信経路の経路負荷がそれぞれ計測された後、選択 手段により 一次振り 分けとして各計測結果が考慮されて 一つの経路負荷計測手段が選択される。そして、この一 つの経路負荷計測手段は、二次振り分け先として、グル ープ内のサーバの運転状態を考慮して当該グループの中 から一つのサーバ端末を選択する。

【0055】このように、請求項5に記載の発明によれ ば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービ ス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分け によりさらに運転状態も考慮されて一つのサーバ端末が 選択されるように構成したので、複数のサーバ端末にお ける負荷分散をさらに最適に行うことができる。

【 0 0 5 6 】また、請求項6 にかかるネットワークに用 いられる中継装置は、複数のクライアント端末(後述す る実施の形態4のクライアント端末100等に相当)

に対してサービスの提供を行いかつ複数にグループ分け された複数のサーバ端末(後述する実施の形態4のサー バ端末500a~サーバ端末500dに相当) とを備え るネットワークシステムに用いられる中継装置におい て、複数のグループに対応してそれぞれ配設され、前記 複数のクライアント 端末のう ちサービス要求を行ったー つのクライアント 端末までの通信経路の経路負荷をそれ ぞれ計測するとともに、グループ内のサーバ端末の運転 状態をそれぞれ監視する複数の経路負荷計測手段(後述 する実施の形態4 の経路負荷計測装置7 0 0 a および経 10 路負荷計測装置700bに相当)と、前記複数の経路負 荷計測手段の各計測結果および各運転状態を考慮して、 前記複数の経路負荷計測手段の中から、前記一つのクラ イアント 端末からのサービス要求の一次振り 分け先とし ての一つの経路負荷計測手段を選択する選択手段(後述 する実施の形態4 のDNS 応答装置6 00 に相当)を備 え、前記一つの経路負荷計測手段は、前記一つのクライ アント 端末からのサービス要求の二次振り 分け先とし て、当該グループの中から一つのサーバ端末を前記運転 状態を考慮して選択することを特徴とする。

【0057】この請求項6に記載の発明によれば、一つ のクライアント 端末より サービス 要求があると、複数の 経路負荷計測手段により 上記一つのクライアント 端末ま での通信経路の経路負荷がそれぞれ計測された後、選択 手段により 一次振り 分けとして各計測結果に加えて各運 転状態が考慮されて一つの経路負荷計測手段が選択され る。そして、この一つの経路負荷計測手段は、二次振り 分け先として、グループ内のサーバの運転状態を考慮し て当該グループの中から一つのサーバ端末を選択する。 【 0 0 5 8 】 このよう に、請求項6 に記載の発明によれ 30 ば、経路負荷という 実体に即した基準およびサーバの運 転状態を基準として、サービス 要求の一次振り 分け先が 選択された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考 慮されて一つのサーバ端末が選択されるように構成した ので、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最適 に行うことができる。

#### [0059]

【 発明の実施の形態】以下、図面を参照して、本発明に かかるネットワークシステムに用いられる中継装置の実 施の形態1~4 について詳述する。

【0060】(実施の形態1)図1は、本発明の実施の形態1によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成を示すブロック図である。この図において、クライアント端末100、クライアント側DNS装置110、DNS応答装置120、経路負荷計測装置130a、経路負荷計測装置130b、サーバ端末140aおよびサーバ端末140bは、それぞれ図示しない複数のルータを含むネットワーク(たとえば、インターネット)に接続されており、それぞれがアクセス可能な状態とされている。

【 0061】クライアント 端末100は、クライアント (ユーザ) 側に設置されており、前述したIPパケット をルータ(図示略)へ送出することにより、後述するサーバ端末140b)に対してサービスを要求するための端末である。また、クライ

てサービスを要求するための端末である。また、クライアント端末100は、サーバ端末140a(またはサーバ端末140b) ヘアクセスする前に、クライアント側DNS装置110に対して、サーバ端末140aとサーバ端末140bとの代表ドメイン名を通知して、アクセ

ス先のIPアドレスを獲得するという問合せ(以下、DNS問合せと称する)を行う。

【0062】クライアント側DNS装置110は、前述したDNSを実現するためのサーバでありクライアント端末100およびネットワーク(図示略)に接続されている。クライアント側DNS装置110は、クライアント端末100よりDNS問合せがあった場合に、その上位に位置するDNS応答装置120に対して、DNS問合せを行った後、このDNS応答装置120から通知される、クライアント端末100のアクセス先のサーバ端末(サーバ端末140b)のIPアドレス(DNS回答)を受け取り、これをクライアント端末100へ通知する。

【0063】サーバ端末140aは、サービス提供者側に設置されており、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100に対してサービスの提供を行うための端末である。同様にして、サーバ端末140bは、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100からのサービス要求に応じて、クライアント端末100に対してサービスの提供を行うための端末である。なお、上記サーバ端末140aとサーバ端末140bとは、物理的に離隔した位置にあるものとする。

【0064】また、サーバ端末140aとサーバ端末140bとは、クライアント端末100からみればあたかも1台の仮想サーバ端末として機能しており、サーバ端末140bには、代表として一つのドメイン名(以下、代表ドメイン名と称する)が付与されているとともに、それぞれにIPアドレスが付与されている。

【0065】経路負荷計測装置130aは、サーバ端末140aの近傍(またはサーバ端末140a内)に配置されており、クライアント側DNS装置110(またはクライアント端末100)との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域幅を計測する。また、経路負荷計測装置130aは、ラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズ、平均輻輳ウインドウサイズ等に基づいて、実効帯域幅を計測する。この実効帯域幅の具体的な計測方法については後述する。経路負荷計測装置130bは、サーバ端末140bの近傍(またはサーバ端末140b内)に配置されており、クライアント側DNS装

15.

置110(またはクライアント端末100)との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域幅を、経路負荷計測装置130aと同様の計測方法により計測する。

【 0 0 6 6 】 DNS 応答装置1 2 0 は、クライアント 側 DNS 装置1 1 0 ( クライアント 端末1 0 0 ) より DN S 問合せがあったとき、経路負荷計測装置1 3 0 a および経路負荷計測装置1 3 0 b に対して上述した実効帯域幅の計測をそれぞれ依頼する。また、DNS 応答装置1 2 0 は、経路負荷計測装置1 3 0 a および経路負荷計測装置1 3 0 b からの各計測結果に基づいて、クライアン 10 ト 端末1 0 0 に対していずれのI Pアドレスを振り分けるかを判断する。

【0067】具体的には、DNS 応答装置120は、経路負荷計測装置130aの計測結果と経路負荷計測装置130bの計測結果とを比較して、値が大きいものを選択する。たとえば、経路負荷計測装置130aの計測結果が選択された場合には、DNS 応答装置120は、経路負荷計測装置130aに対応するサーバ端末140aのIPアドレスをクライアント端末100に振り分けるべく、クライアント側DNS装置110に対して、該I20Pアドレスを通知する。

【 0 0 6 8 】 つぎに、上述した実施の形態1 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の動作を図2 に示すフローチャートを参照しつつ説明する。図1 において、サーバ端末1 4 0 a およびサーバ端末1 4 0 b からなる仮想サーバ端末にアクセスする場合には、アクセス先のI Pアドレスを獲得すべく、クライアント端末1 0 0 は、図2 に示すステップS A 1 へ進む。

【 0 0 6 9 】 ステップS A 1 では、クライアント 端末1 0 0 は、上記仮想サーバ端末の代表ドメイン名をクライ 30 アント 側DNS 装置1 1 0 に通知することにより、DN S 問合せを行う。これにより、ステップS A 2 では、クライアント側DNS 装置1 1 0 は、DNS 応答装置1 2 0 に対して、上記代表ドメイン名を通知することにより、DNS 応答装置1 2 0 に対してDNS 問合せを行う。

【0070】そして、ステップSA3において上記DNS問合せを受けると、DNS応答装置120は、ステップSA4へ進み、経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bの双方へ経路負荷、すなわち実効40帯域幅の計測を依頼する。そして、ステップSA5において上記計測依頼を受けると、経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bは、ステップSA6へ進み、実効帯域幅の計測を行う。以下に経路負荷計測装置130aにおける実効帯域幅の計測方法について詳述する。

【 0071】ステップSA6では、経路負荷計測装置130aは、クライアント側DNS装置110との間の通信経路における前述したラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズおよび平均輻輳ウインドウサイズ等に50

基づいて、上記通信経路における実効帯域幅を求める。 【 0 0 7 2 】 具体的には、経路負荷計測装置1 3 0 a は、S Y N(SYNchronous idle character)パケットを クライアント側DNS装置1 1 0 に対して送信した後、 クライアント側DNS装置1 1 0 から送信される返信用 のA C K(ACKnowledge character)パケットを受信す る。これにより、経路負荷計測装置1 3 0 a は、A C K パケットの受信時刻とS Y Nパケットの送信時刻との差 をラウンドトリップタイムとして求める。

【0073】つぎに、経路負荷計測装置130aは、最大セグメントサイズ(単位:バイト)をつぎのようにして求める。TCP通信では、通信経路上のルータの最大送信単位(MTU)に基づいてパケットのサイズが決められている。ここで、中継用のルータが通信経路上に複数あるときは、最大通信単位の最小値がTCP通信の最大セグメントサイズとなる。従って、経路負荷計測装置130aは、クライアント側DNS装置110との間の通信経路上にルータのMTUを検出した後、最小値のMTUを最大セグメントサイズとして求める。

【0074】続いて、経路負荷計測装置130aは、平均輻輳ウインドウサイズ(単位:パケット)をつぎのようにして求める。TCP通信では、パケットをスライディングウィンドウ方式により出力制限しながら送出している。すなわち、経路負荷計測装置130aは、ウインドウサイズという単位で一度に送出するパケット数を制限しながら、受信側通信装置(クライアント側DNS装置110)に対してパケットを送出した後、受信側通信装置(クライアント側DNS装置110)からの受信確認パケットによりウインドウサイズ分のパケットが転送されたことを確認しする。

【0075】また、経路負荷計測装置130aは、上記ウインドウサイズを送信または受信されたパケットの口グ情報に基づいて、一つのウインドウサイクル内で送出されたパケットの数を調べることにより、上述したウィンドウサイズを得る。また、経路負荷計測装置130aは、受信側通信装置(クライアント側DNS装置110)からの受信確認パケットが所定時間内に到着しない場合、通信経路(ネットワーク)が輻輳しているものと判断し、ウインドウサイズを調整する。このウインドウサイズの調整は、輻輳回避アルゴリズムによって行われる

【0076】すなわち、受信確認パケットが所定時間内に到着しない場合、言い換えれば、パケット廃棄が起こった場合、経路負荷計測装置130aは、ウインドウサイズを半分に減らし、その後に再び、パケット廃棄が起こるまで一つづつウインドウサイズを増やしていく。そして、パケット廃棄が再び発生すると、再びウインドウサイズを半分に減らして同じことを繰り返す。経路負荷計測装置130aは、上述した輻輳回避アルゴリズムが実行されている間のウインドウサイズの平均値を平均輻

輳ウインドウサイズとして求める。

【0077】つぎに、経路負荷計測装置130aは、上述したラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズおよび平均輻輳ウインドウサイズに基づいて、クライアント側DNS装置110との間の通信経路における実効帯域幅(転送速度)を求める。具体的には、経路負荷計測装置130aは、実効帯域幅をBW(バイト/秒)、ラウンドトリップタイムをRTT(msec)、最大セグメントサイズをMSS(バイト)および平均輻輳ウインドウサイズをW(パケット)としたつぎの(1)式に 10各値を代入することにより、実効帯域幅を求めた後、ステップSA7へ進む。

# $BW=W\times MSS/RTT \cdots (1)$

【0078】一方、経路負荷計測装置130bは、上述した経路負荷計測装置130aと同様の手法により、クライアント側DNS装置110との間の通信経路におけるラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズおよび平均輻輳ウインドウサイズを求めた後、上記(1)式に各値を代入することにより、上記通信経路における実効帯域幅を求めた後、ステップSA7へ進む。

【0079】ステップSA7では、経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bは、ステップSA6で求めた各計測結果(実効帯域幅)をDNS応答装置120へ送信する。これにより、ステップSA8では、DNS応答装置120は、両計測結果(実効帯域幅)を受信した後、ステップSA9へ進む。ステップSA9では、DNS応答装置120は、経路負荷計測装置130aからの計測結果(実効帯域幅)と経路負荷計測装置130bからの計測結果(実効帯域幅)と経路負荷計測装置130bからの計測結果(実効帯域幅)とを比較して、計測結果が良いもの、すなわち実行帯域幅が最も大30さいものを選択する。この場合、DNS応答装置120は、経路負荷計測装置130aからの計測結果(実効帯域幅)を選択したものとする。

【0080】つぎに、DNS 応答装置120は、経路負荷計測装置130aからの計測結果に対応するサーバ端末140aを、クライアント端末100からのクライアント要求(IPパケット)の振り分け先として決定した後、ステップSA10では、DNS 応答装置120は、ステップSA10では、DNS 応答装置120は、ステップSA3において受信した代表ドメイン名を、振り分け先であるサーバ端末14040aのIPアドレスに変換した後、このIPアドレスをクライアント側DNS装置110へ通知することにより、振り分け先の回答を行う。

【 0081】そして、ステップSA11において、サーバ端末140aのIPアドレスが受信されると、クライアント側DNS装置110は、該IPアドレスをクライアント端末100へ通知する。これにより、ステップSA12では、クライアント端末100は、振り分け先(サーバ端末140a)のIPアドレスを取得した後、ステップSA13では、クラ 50

イアント 端末100は、図示しないネットワークを介して、サーバ端末140aへアクセスすることにより、サービスの要求を行った後、該サーバ端末140aよりサービスの提供を受ける。

18

【0082】なお、上述した実施の形態1によるネットワークシステムに用いられる中継装置においては、図1に示すサーバ端末140aおよびサーバ端末140bの各運転状況を経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bにより監視して、この監視結果を考慮してクライアント端末100からのサービス要求の振り分けをDNS 応答装置120において行うように構成してもよい。

【 0083】以上説明したように、上述した実施の形態 1 によるネットワークシステムに用いられる中継装置によれば、経路負荷という実体に即した基準をもってクライアント端末100からのサービス要求の振り分け先が選択されるように構成したので、複数のサーバ端末140aおよびサーバ端末140bにおける負荷分散を最適に行うことができる。

【0084】(実施の形態2)図3は、本発明の実施の 形態2 によるネット ワークシステムに用いられる 中継装 置の構成および動作を示す図である。この図において、 図1 の各部に対応する部分には同一の符号を付けその説 明を商略する。図2 においては、図1 に示すDNS 応答 装置120に代えてDNS 応答装置150 が設けられて いるとともに、図1 に示すクライアント 側DNS 装置i 10 が設けられていない構成とされている。なお、上記 クライアント 側DNS 装置110 は、説明の便宜上図3 に図示されていないが、必要に応じてクライアント 端末 100とDNS応答装置150との間に設けてもよい。 【 0085】ここで、前述した実施の形態1 によるネッ トワークシステムに用いられる中継装置と以下に詳述す る実施の形態2によるネットワークシステムに用いられ る中継装置との差違について述べる。実施の形態1によ るネットワークシステムに用いられる中継装置は、図1 に示すクライアント 端末100(クライアント 側DNS 装置110)より DNS 問合せがある 度毎に、経路負荷 計測装置130a および経路負荷計測装置130b によ る経路負荷計測を行った後、計測結果に基づいて振り分 け(負荷分散)を行うようにしたものであった。

【0086】これに対して、実施の形態2によるネットワークシステムに用いられる中継装置は、図3に示すクライアント端末100からのDNS問合せに同期することなく、予め経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bによる経路負荷計測を行った後、計測結果を保持しておき、上記DNS問合せがあったときに、保持された計測結果に基づいて振り分け(負荷分散)を行うようにしたものである。

【 0 0 8 7 】 図3 に示すDNS 応答装置1 5 0 において、DNS 応答部1 6 0 は、クライアント 端末1 0 0 か

らのI P アドレス取得のための問合わせを受信して、後述する振分テーブルに基づいて、振り分け先のI P アドレスをDNS 回答として、クライアント端末100へ通知する。なお、DNS 応答部160には、クライアント端末100の他に図示しない複数のクライアント端末からのDNS 問合せがある。また、クライアント端末100および図示しない複数のクライアント端末には、IPアドレスがそれぞれ付与されている。

【0088】DNS 応答部160は、問い合わせ受信時に代表ドメイン名の他に各IPアドレス(問合せ元IP 10アドレス)をIPパケットから読み取る。上記代表ドメイン名は、前述したように、サーバ端末140aおよびサーバ端末140bからなる仮想サーバ端末のドメイン名である。また、DNS 応答部160は、クライアント端末100および図示しない複数のクライアント端末よりDNS問合せの通知を受ける毎に、当該クライアント端末のIPアドレス(問合せ元IPアドレス)等を記憶部170に記憶させる。従って、記憶部170には、上記IPアドレス等がDNS問合せログとして記憶される。

【0089】経路負荷計測依頼情報作成部180は、クライアント端末100等からのDNS問合わせに同期することなく、たとえば、一定時間間隔をおいて、記憶部170に記憶されているDNS問合せログを参照して、過去にDNS問合せを行ったたとえば、クライアント端末100のIPアドレスを得る。また、経路負荷計測依頼情報作成部180は、上記クライアント端末100と経路負荷計測装置130よび経路負荷計測装置130とを指示する経路負荷計測依頼情報を作成した後、これを経路30負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130b。通知する

【0090】さらに、経路負荷計測依頼情報作成部180は、経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bから通知される経路負荷の計測結果を経路負荷情報として記憶部190に記憶させる。すなわち、この例では、記憶部190には、クライアント端末100と経路負荷計測装置130aとの間の通信経路の経路負荷、およびクライアント端末100と経路負荷計測装置130bとの間の通信経路の経路負荷が記憶されている。なお、記憶部190に記憶されている経路負荷情報は、一定時間毎に更新される。

【 0 0 9 1 】振分テーブル作成部2 0 0 A は、記憶部1 9 0 に記憶されている上述した通信経路毎の経路負荷情報から振分テーブルを作成した後、これを記憶部2 1 0 に記憶させる。具体的には、振分テーブル作成部2 0 0 A は、問合せ元の複数のクライアント端末にそれぞれ対応する経路負荷情報(実効帯域幅)のうち、最良値(最大値)の経路負荷情報と、当該クライアント端末のI P アドレスと、当該クライアント端末からのサービス要求 50

(IPパケット)の振り分け先のサーバ端末(サーバ端末140aまたはサーバ端末140b)のIPアドレスとを対応付けた振分テーブルを作成する。

【 0092】この振分テーブルは、クライアント端末100(または、その他の図示しない複数のクライアント端末)からDNS問合せがあったときに、該クライアント端末100からのサービス要求(IPパケット)をサーバ端末140a、サーバ端末140かうち、経路負荷が最良値のサーバ端末に振り分けるときに用いられ

【0093】つぎに、上述した実施の形態2によるネットワークシステムに用いられる中継装置の動作を図3に示すフローチャートを参照しつつ説明する。この場合、図3に示す記憶部170には、過去にクライアント端末100からDNS 応答装置150に対してDNS問合せがあったことを表す情報、すなわち、該クライアント端末100のIPアドレスがDNS問合せログとして記憶されているものとする。このような状態において、ある時刻から一定時間が経過したものとすると、経路負荷計測依頼情報作成部180は、ステップSB1へ進み、まず、記憶部170〜アクセスすることにより、DNS問合せ口グを照会して、DNS問合せ元情報を取得する。この場合、上記DNS問合せ元情報は、クライアント端末100のIPアドレスである。

【0094】つぎに、経路負荷計測依頼情報作成部180は、上記DNS問合せ元情報に基づいて、クライアント端末100と経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bとの間の各通信経路の経路負荷を計測すべきことを指示するための経路負荷計測依頼情報を作成した後、ステップSB2へ進む。ステップSB2では、経路負荷計測依頼情報作成部180は、作成した経路負荷計測依頼情報を経路負荷計測装置130aおよび経路負荷計測装置130bへそれぞれ送信する。これにより、まず、ステップSB3では、経路負荷計測装置130aは、経路負荷計測依頼情報を受信した後、ステップSB4へ進む。

【0095】ステップSB4では、経路負荷計測装置130aは、前述した実施の形態1と同様の手法により、クライアント端末100との間の通信経路におけるラウンドトリップタイム、最大セグメントサイズおよび平均輻輳ウインドウサイズを計測した後、前述した(1)式から当該通信経路における実効帯域幅を求めた後、ステップSB5へ進む。ステップSB5では、経路負荷計測装置130aは、上記実効帯域幅を経路負荷計測結果として、経路負荷計測依頼情報作成部180へ送信する。【0096】一方、ステップSB6では、経路負荷計測装置130bは、経路負荷計測依頼情報を受信した後、ステップSB7へ進む。ステップSB7では、経路負荷計測装置130bは、経路負荷計測装置130aと同様にして、クライアント端末100との間の通信経路にお

けるラウンドトリップタイム、最大セグメント サイズお よび平均輻輳ウインドウサイズを計測した後、前述した (1)式から当該通信経路における実効帯域幅を求めた 後、ステップSB8 へ進む。ステップSB8 では、経路 負荷計測装置1 30 b は、上記実効帯域幅を経路負荷計 測結果として、経路負荷計測依頼情報作成部180へ送

【0097】ステップSB9では、経路負荷計測依頼情 報作成部180は、経路負荷計測装置130a および経 路負荷計測装置130bからの各経路負荷計測結果(実 10 効帯域幅)を受信した後、ステップSB10へ進む。ス テップSB10では、経路負荷計測依頼情報作成部18 0 は、受信した各経路負荷計測結果(実効帯域幅)を経 路負荷情報として、記憶部190に記憶させる。そし て、記憶部190に経路負荷情報が記憶されると、ステ ップSB11では、振分テーブル作成部200Aは、上 記経路負荷情報を記憶部190から読み出した後、この 経路負荷情報に基づいて、振分テーブルを作成する。こ こで、上記経路負荷情報としては、クライアント 端末1 00と経路負荷計測装置130aとの間の実効帯域幅 と、クライアント端末100と経路負荷計測装置130 b との間の実効帯域幅とがある。

【0098】具体的には、振分テーブル作成部200A は、両実効帯域幅を比較して最良(最大)の実効帯域幅 を選択する。この場合、クライアント端末100と経路 負荷計測装置130aとの間の実効帯域幅が選択された ものとする。ついで、振分テーブル作成部200Aは、 選択された実効帯域幅と、該実効帯域幅に対応するサー バ端末1 40 a のI Pアドレスと、クライアント端末1 00 のI Pアドレスとを対応付けたものを振分テーブル 30 として、記憶部210に記憶させる。

【0099】これにより、振分テーブルが更新される。 以下、経路負荷計測依頼情報作成部180、経路負荷計 測装置1 30 a 、経路負荷計測装置1 30 b および振分 テーブル作成部200Aは、一定時間間隔をおいて、上 述した計測に伴う動作を行う。

【0100】そして、ここで、ステップSB12におい て、クライアント 端末100からDNS 応答装置150 のDNS 応答部160 へDNS 問合せがあると、クライ アント端末100からは、代表ドメイン名および問合せ 40 元のIPアドレス(クライアント 端末100のIPアド レス) がDNS 応答部160へ通知される。そして、ス テップSB13において、上記DNS問合せがDNS応 答部160に受信されると、DNS応答部160は、ス テップSB14へ進む。ステップSB14では、DNS 応答部160は、クライアント端末100のIPアドレ - スおよび代表ドメイン名を記憶部170のDNS問合せ ログに追加した後、ステップSB15へ進む。

【 0 1 0 1 】ステップS B 1 5 では、DNS 応答部1 6 0 は、記憶部2 1 0 に記憶されている振り分けテーブル 50 バ端末5 0 0 a およびサーバ端末5 0 0 b 内) に配置さ

に基づいて、クライアント 端末100からのサービス要 求(IPパケット)の振り分け先を決定する。この場 合、振分テーブルは、最良の実効帯域幅と、該実効帯域 幅に対応するサーバ端末140aのIPアドレスと、ク ライアント端末100のIPアドレスとを対応付けたも のから構成されている。従って、DNS 応答部160 は、振り分け先をサーバ端末140aとして決定した 後、ステップSB16へ進む。ステップSB16では、 DNS 応答部1 6 0 は、上記サーバ端末1 4 0 a のI P アドレスをDNS 回答としてクライアント 端末100 へ 通知する。

【0102】そして、ステップSB17において、サー バ端末1 40 a のI Pアドレスが受信されると、クライ アント 端末100は、振り分け先(サーバ端末140 a)のIPアドレスを取得した後、ステップSB18へ 進す。ステップSB18では、クライアント側DNS装 置110は、図示しないネットワークを介して、サーバ 端末140a ヘアクセスすることにより、サービスの要 求を行った後、該サーバ端末1 4 0 a より サービスの提 供を受ける。

【0103】以上説明したように、上述した実施の形態 2 によるネット ワークシステムに用いられる中継装置に よれば、経路負荷計測装置1 30 a および経路負荷計測 装置1 3 0 b の各計測結果(線路負荷)を予め記憶部1 90に記憶させておき、クライアント端末100からサ ービス要求(DNS問い合わせ)があったときに、経路 負荷計測装置130a および経路負荷計測装置130b によるリアルタイムな計測を行うことなく、すぐにサー ビス要求の振り分けを行っている。従って、実施の形態 2によるネットワークシステムに用いられる中継装置に よれば、サーバ端末140. およびサーバ端末140b における負荷分散を最適かつ迅速に行うことができる。 【0104】(実施の形態3)図4は、本発明の実施の 形態3 によるネット ワークシステムに用いられる中継装 置の構成を示すブロック図である。この図において、図 1 の各部に対応する部分には同一の符号を付ける。この 図において、サーバ端末500a、サーバ端末500 b、サーバ端末500c およびサーバ端末500dは、 サービス提供者側にそれぞれ設置されており、クライア ント 端末100からのサービス要求に応じて、クライア ント端末100に対してサービスの提供を行うための端 末である。また、これらのサーバ端末500a~サーバ 端末500dは、クライアント端末100からみればあ たかも1 台の仮想サーバ端末として機能しており、これ らのサーバ端末500a~サーバ端末500dには、代 表ドメイン名が付与されているとともに、それぞれにI Pアドレスが付与されている。

【 0 1 0 5 】経路負荷計測装置4 0 0 a は、サーバ端末 500a およびサーバ端末500b の近傍(またはサー れており、IPアドレスが付与されている。この経路負 荷計測装置400aは、前述した経路負荷計測装置13 0 a (図1 参照) と同様にして、クライアント 端末10 0 との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域幅 (経路負荷)を計測する。具体的には、経路負荷計測装 置400aは、前述したラウンドトリップタイム、最大 セグメント サイズ、平均輻輳ウインド ウサイズ、パケッ ト 廃棄率およびパケット 廃棄イベント 率等に基づいて、 実効帯域幅を計測する。

【 0 1 0 6 】また、経路負荷計測装置4 0 0 a は、サー 10 バ端末500a およびサーバ端末500b の各運転状態 を監視する機能を有しており、監視結果を運転状態情報 として取得する。ここで、上記運転状態情報としては、 つぎの情報がある。

【 0 1 0 7 】( A) 当該サーバ端末が運転されているか 否かに関する情報(pingを利用することにより確

- (B) 当該サーバ端末がサービスの提供を行っているか 否かの情報(サービス提供ポート(httpであれば# 80)をオープンすることにより、サービスが提供され 20 ているか否かを確認)
- (C) 当該サーバ端末の負荷に関するつぎの(a)~
- (e)の情報
- (a) 当該サーバの接続セッション数
- (b) 当該サーバの疑似セッション数(UDP等のセッ ションを持たない通信プロトコルに対して、疑似的に作 成されるセッションの数)
- (c) 単位時間あたりのSYN(接続要請)再送数
- ( d ) サービスおよび接続時のレスポンス時間
- /〇の負荷率)
- (D) 当該サーバにおける 運転スケジュール

【0108】経路負荷計測装置400bは、サーバ端末 500 c およびサーバ端末500 d の近傍(またはサー バ端末500c およびサーバ端末500d 内) に配置さ れており、IPアドレスが付与されている。この経路負 荷計測装置400bは、上述した経路負荷計測装置40 Oaと同様にして、クライアント端末100との間の通 信経路における通信性能を表す実効帯域幅(経路負荷) を計測する。また、経路負荷計測装置400bは、上述 40 した経路負荷計測装置400aと同様にして、サーバ端 末500c およびサーバ端末500d の各運転状態を監 視する機能を有しており、監視結果を運転状態情報とし て取得する。

【 0 1 0 9 】 DNS 応答装置3 0 0 は、クライアント 端 末100よりDNS 問合せがあったとき、経路負荷計測 装置400a および経路負荷計測装置400b に対して 経路負荷(実効帯域幅)の計測をそれぞれ依頼する。ま た、DNS 応答装置3 0 0 は、線経路負荷計測装置4 0 Oaおよび経路負荷計測装置400bからの各計測結果 50

に基づいて、クライアント端末100に対して、経路負 荷計測装置400a および経路負荷計測装置400bの 各IPアドレスのうちいずれのIPアドレスを振り分け るかを判断する。

【 0 1 1 0 】 具体的には、DNS 応答装置3 0 0 は、経 路負荷計測装置400aの計測結果と経路負荷計測装置 4006の計測結果とを比較して、値が大きいものを選 択する。たとえば、経路負荷計測装置400aの計測結 果が選択された場合には、DNS 応答装置300は、経 路負荷計測装置400aのIPアドレスをクライアント 端末100 へ通知する。 すなわち、 DNS 応答装置30 0は、クライアント端末100からのIPパケット(サ ービス要求)を、一次振り分けとして、経路負荷計測装 置400a、経路負荷計測装置400bのうちいずれか に振り分ける処理を行う。

【 0 1 1 1 】ここで、経路負荷計測装置4 0 0 a は、D NS 応答装置3 0 0 により 一次振り 分けされたI P パケ ット ( サービス要求) を、サーバ端末5 0 0 a およびサ ーバ端末500bの運転状態に応じて、最良の運転状態 のサーバ端末へ振り 分けるという、二次振り 分けを行 う。この二次振り分けには、NAT(Network AddressT ranslator: ネットワークアドレス変換) により I Pへ ッダの宛先アドレスを、振り分け先のサーバ端末のIP アドレスに変換する方法や、上記宛先アドレスを振り分 け咲きのサーバ端末のMAC(Media Access Control: 媒体アクセス制御)アドレスに付け替える等の方法が採 られる。

【 0 1 1 2 】同様にして、経路負荷計測装置4 0 0 b は、DNS 応答装置3 0 0 により 一次振り 分けされたI (e) マシン負荷(エージェントを利用してCPU、I 30 Pパケット(サービス要求)を、サーバ端末500cお よびサーバ端末500dの運転状態に応じて、最良の運 転状態のサーバ端末へ振り 分けるという、二次振り 分け を行う。

> 【 0113】ここで、図5 を参照して、図4 に示すDN S 応答装置300の構成について説明する。この図にお いて、図4 および前述した図3 の各部に対応する部分に は同一の符号を付けてその説明を省略する。 図5 に示す DNS 応答装置300においては、図3に示す振分テー ブル作成部200Aに代えて、振分テーブル作成部20 0 B が設けられている。

【0114】この振分テーブル作成部200Bは、記憶 部190に記憶されている前述した通信経路毎の経路負 荷情報から振分テーブルを作成した後、これを記憶部2 10に記憶させる。具体的には、振分テーブル作成部2 00 Bは、問合せ元の複数のクライアント端末にそれぞ れ対応する経路負荷情報(実効帯域幅)のうち、最良値 (最大値)の経路負荷情報と、当該クライアント端末の IPアドレスと、当該クライアント 端末からのIPパケ ット ( サービス要求) の振り 分け先の経路負荷計測装置 (経路負荷計測装置400aまたは経路負荷計測装置4

25 00b)のIPアドレスとを対応付けた振分テーブルを 作成する。

【 0 1 1 5 】 すなわち、上記振分テーブルは、クライアント 端末1 0 0 から DNS 問合せがあったときに、該クライアント 端末1 0 0 からのI Pパケット(サービス要求)を経路負荷計測装置4 0 0 a 、経路負荷計測装置4 0 0 b のうち、経路負荷が最良値の経路負荷計測装置に一次振り分けするときに用いられる。

【0116】つぎに、上述した実施の形態3によるネットワークシステムに用いられる中継装置の動作の概要に 10ついて図6に示すフローチャートを参照して説明する。図4において、サーバ端末500a~サーバ端末500dからなる仮想サーバ端末にアクセスする場合には、クライアント端末100は、図6に示すステップSC1~進む。ステップSC1では、クライアント端末100は、上記仮想サーバ端末の代表ドメイン名をDNS応答装置300に通知することにより、DNS問合せを行う。これにより、ステップSC2において上記DNS問合せを受けると、DNS応答装置300は、ステップSC3~進み、経路負荷計測装置400aおよび経路負荷 20計測装置400bの双方へ経路負荷、すなわち実効帯域幅の計測を依頼する。

【 0117】そして、ステップSC4において上記計測 依頼を受けると、経路負荷計測装置400aおよび経路 負荷計測装置400bは、ステップSC5へ進み、前述 したステップSA6(図2参照)と同様にして、実効帯 域幅の計測をそれぞれ行う。ここで、この計測結果とし ては、経路負荷計測装置400aとクライアント端末1 00との間の通信経路の実効帯域幅、および経路負荷計 測装置400bとクライアント端末100との間の通信 30 経路の実効帯域幅である。

【0118】ステップSC6では、経路負荷計測装置400aおよび経路負荷計測装置400bは、ステップSC5で求めた各計測結果(実効帯域幅)をDNS応答装置300へ送信する。これにより、ステップSC7では、DNS応答装置300は、両計測結果(実効帯域幅)を受信した後、ステップSC8へ進む。ステップSC8では、DNS応答装置300は、経路負荷計測装置400aからの計測結果(実効帯域幅)と経路負荷計測装置400aからの計測結果(実効帯域幅)と経路負荷計測装置400bからの計測結果(実効帯域幅)とを比較して、計測結果が良いもの、すなわち実行帯域幅が最も大きいものを選択する。この場合、DNS応答装置300は、経路負荷計測装置400aからの計測結果(実効帯域幅)を選択したものとする。

【 0 1 1 9 】 つぎに、DNS 応答装置3 0 0 は、経路負荷計測装置4 0 0 a からの計測結果に対応する経路負荷計測装置4 0 0 a を、クライアント端末1 0 0 からのI Pパケット (サービス要求)の一次振分先として決定した後、ステップS C 9 へ進む。ステップS C 9 では、D NS 応答装置3 0 0 は、ステップS C 3 において受信し 50

た代表ドメイン名を、一次振分先である経路負荷計測装置400aのIPアドレスに変換した後、このIPアドレスをクライアント端末100〜通知することにより、振り分け先の回答を行う。

【 0 1 2 0 】 そして、ステップS C 1 0 において、経路 負荷計測装置4 0 0 a のI P アドレスが受信されると、 クライアント端末1 0 0 は、振り分け先(経路負荷計測 装置4 0 0 a )のI P アドレスを取得した後、ステップ S C 1 1 へ進む。ステップS C 1 1 では、クライアント 端末1 0 0 は、図示しないネットワークを介して、経路 負荷計測装置4 0 0 a ヘアクセスすることにより、I P パケットを送出する。

【0121】これにより、ステップSC12では、経路負荷計測装置400aは、上記IPパケットを受信した後、ステップSC13では、 経路負荷計測装置400aは、サーバ端末500aおよびサーバ端末500bの運転状態を考慮して、サーバ端末500bの単転状態を考慮して、サーバ端末500bの中から最良の運転状態のサーバ端末をIPパケットの二次振分け先として決定する。この場合、サーバ端末500bが二次振分け先として決定されたものとする。そして、ステップSC14では、経路負荷計測装置400aは、ステップSC14では、経路負荷計測装置400aは、ステップSC13において決定されたサーバ端末500bへIPパケットを振り分ける。これにより、クライアント端末100は、サーバ端末500bより、サービスの提供を受ける。

【 0 1 2 2 】つぎに、上述した実施の形態3 によるネッ トワークシステムに用いられる中継装置の詳細な動作に ついて、図5を参照しつつ説明する。図5に示すステッ プSB1~ステップSB18においては、ステップSB 1~ステップSB5、ステップSB9、ステップSB1 0、ステップSB12~ステップSB14の処理が、図 3 に示すステップS B1 ~ステップS B5、ステップS B9、ステップSB10、ステップSB12~ステップ SB14の処理と同一であるためその説明を省略する。 従って、以下の説明においては、図3 に示す各ステップ と異なるステップ、すなわち、図5 に示すステップSB 11、ステップSB15~ステップSB17、およびス テップS D1 ~ステップS D4 を中心にして詳述する。 【 0 1 2 3 】ここで、図5 に示す記憶部1 9 0 に経路負 荷情報が記憶されているものとすると、ステップSB1 1では、振分テーブル作成部200Bは、上記経路負荷 情報を記憶部190から読み出した後、この経路負荷情 報に基づいて、振分テーブルを作成する。ここで、上記 経路負荷情報としては、クライアント端末100と経路 負荷計測装置400aとの間の実効帯域幅と、クライア ント 端末100と経路負荷計測装置400bとの間の実 効帯域幅とがある。

【 0 1 2 4 】 具体的には、振分テーブル作成部2 0 0 B は、両実効帯域幅を比較して最良(最大)の実効帯域幅

を選択する。この場合、クライアント端末100と経路 負荷計測装置400aとの間の実効帯域幅が選択された ものとする。ついで、振分テーブル作成部200Bは、 選択された実効帯域幅と、該実効帯域幅に対応する経路 負荷計測装置400aのIPアドレスと、クライアント 端末100のIPアドレスとを対応付けたものを振分テ ーブルとして、記憶部210に記憶させる。

【0125】そして、ここで、ステップSB12において、クライアント端末100からDNS応答装置300のDNS応答部160へDNS問合せがあると、クライ 10アント端末100からは、代表ドメイン名および問合せ元のIPアドレス(クライアント端末100のIPアドレス)がDNS応答部160へ通知される。そして、ステップSB13において、上記DNS問合せがDNS応答部160に受信されると、DNS応答部160は、ステップSB14へ進む。ステップSB14では、DNS応答部160は、クライアント端末100のIPアドレスおよび代表ドメイン名を記憶部170のDNS問合せログに追加した後、ステップSB15へ進む。

【 0 1 2 6 】 ステップS B 1 5 では、DNS 応答部1 6 20 0 は、記憶部2 1 0 に記憶されている振り分けテーブルに基づいて、クライアント端末1 0 0 からのI Pパケット(サービス要求)一次振分先を決定する。この場合、振分テーブルは、最良の実効帯域幅と、該実効帯域幅に対応する経路負荷計測装置4 0 0 a のI Pアドレスとを対応付けたものから構成されている。従って、DNS 応答部1 6 0 は、一次振分先を経路負荷計測装置4 0 0 a として決定した後、ステップS B 1 6 では、DNS 応答部1 6 0 は、上記経路負荷計測装置4 0 0 a のI PアドレスをDNS 回答としてクラ 30 イアント端末1 0 0 へ通知する。

【0127】そして、ステップSB17において、経路負荷計測装置400aのIPアドレスが受信されると、クライアント端末100は、振り分け先(経路負荷計測装置400a)のIPアドレスを取得した後、ステップSB18へ進む。ステップSB18では、クライアント側DNS装置110は、図示しないネットワークを介して、経路負荷計測装置400aへアクセスする。

【 0 1 2 8 】 これにより、ステップS D 1 では、経路負荷計測装置4 0 0 a は、上記I Pパケットを受信した 40 後、ステップS D 2 へ進む。ステップS D 3 では、経路負荷計測装置4 0 0 a は、サーバ端末5 0 0 a およびサーバ端末5 0 0 b の運転状態の情報を取得した後、ステップS D 3 では、経路負荷計測装置4 0 0 a は、サーバ端末5 0 0 b の中から最良の運転状態のサーバ端末をI Pパケットの二次振分け先として決定した後、ステップS D 4 へ進む。この場合、サーバ端末5 0 0 b が二次振分け先として決定した後、ステップS D 4 では、経路負荷計測装置4 0 0 a は、ステップS D 3 にお 50

いて決定されたサーバ端末 $500b \sim IPパケットを振り分ける。これにより、クライアント端末<math>100 は、サーバ端末<math>500b$ より、サービスの提供を受ける。

【0129】以上説明したように、上述した実施の形態3によるネットワークシステムに用いられる中継装置によれば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考慮されて、サーバ端末500a~サーバ端末500dの中から一つのサーバ端末が選択されるように構成したので、サーバ端末500a~サーバ端末500dにおける負荷分散をさらに最適に行うことができる。

【 0 1 3 0 】 (実施の形態4 ) 図7 は、本発明の実施の 形態4 によるネットワークシステムに用いられる中継装 置の構成を示すブロック図である。この図において、図 4 の各部に対応する部分には同一の符号を付けその説明 を省略する。図7 においては、図4 に示すDNS 応答装 置3 0 0 、経路負荷計測装置4 0 0 a および経路負荷計 測装置4 0 0 b に代えて、DNS 応答装置6 0 0 、経路 負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b が設けられている。

【0131】図7に示す経路負荷計測装置700aは、サーバ端末500aおよびサーバ端末500bの近傍(またはサーバ端末500aおよびサーバ端末500b内)に配置されており、IPアドレスが付与されている。この経路負荷計測装置700aは、前述した経路負荷計測装置400a(図4参照)と同様にして、クライアント端末100との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域幅(経路負荷)を計測する。

【 0132】また、経路負荷計測装置700aは、前述した経路負荷計測装置400aと同様にして、サーバ端末500aおよびサーバ端末500bの各運転状態を監視する機能を有している。さらに、経路負荷計測装置700aは、上記運転状態の情報を後述するDNS 応答装置600へ通知する。

【0133】経路負荷計測装置700bは、サーバ端末500cおよびサーバ端末500dの近傍(またはサーバ端末500d内)に配置されており、IPアドレスが付与されている。この経路負荷計測装置700bは、前述した経路負荷計測装置400a(図4参照)と同様にして、クライアント端末100との間の通信経路における通信性能を表す実効帯域幅(経路負荷)を計測する。また、経路負荷計測装置700bは、上述した経路負荷計測装置700aと同様にして、サーバ端末500cおよびサーバ端末500dの各運転状態を監視する機能を有しており、監視結果を運転状態の情報として取得する。さらに、経路負荷計測装置700bは、上記運転状態の情報をDNS応答装置600へ通知する。

【 0134】 DNS 応答装置600は、クライアント 端

末100よりDNS問合せがあったとき、経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bに対して経路負荷(実効帯域幅)の計測をそれぞれ依頼する。また、DNS応答装置600は、線経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bからの各計測結果に基づいて、クライアント端末100に対して、上述した運転状態を考慮して、経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700bの各IPアドレスのうちいずれのIPアドレスを振り分けるかを判断する。

【 0 1 3 5 】 具体的には、DNS 応答装置6 0 0 は、経 10 路負荷計測装置7 0 0 a の計測結果と経路負荷計測装置7 0 0 b の計測結果とを比較して、値が大きいものを選択する。また、DNS 応答装置6 0 0 は、上記選択された計測結果に対応する経路負荷計測装置(経路負荷計測装置7 0 0 a または経路負荷計測装置7 0 0 b )からの運転状態を考慮して、上記選択が妥当であるか否かを判断する。たとえば、DNS 応答装置6 0 0 は、経路負荷計測装置7 0 0 a からの計測結果を選択した後に、経路負荷計測装置7 0 0 a に対応する運転状態においてサーバ端末5 0 0 a およびサーバ端末5 0 0 b の双方が停止状態にあるとき、経路負荷計測装置7 0 0 a からの計測結果に代えて、経路負荷計測装置7 0 0 b からの計測結果を選択する。

【 0136】また、経路負荷計測装置700bの計測結果が選択された場合には、DNS応答装置600は、経路負荷計測装置700bのIPアドレスをクライアント端末100〜通知する。すなわち、DNS応答装置600は、クライアント端末100からのIPパケット(サービス要求)を、計測結果および運転状態の双方を考慮した一次振り分けとして、経路負荷計測装置700a、30経路負荷計測装置700bのうちいずれかに振り分ける処理を行う。

【0137】ここで、経路負荷計測装置700aは、DNS 応答装置600により一次振り分けされたIPパケット(サービス要求)を、サーバ端末500aおよびサーバ端末500bの運転状態に応じて、最良の運転状態のサーバ端末へ振り分けるという、二次振り分けを行う。同様にして、経路負荷計測装置700bは、DNS応答装置600により一次振り分けされたIPパケット(サービス要求)を、サーバ端末500cおよびサーバ・40端末500dの運転状態に応じて、最良の運転状態のサーバ端末へ振り分けるという、二次振り分けを行う。【0138】ここで、図8を参照して、図7に示すDNS応答装置600および経路負荷計測装置700bの構成について説明する。この図において、図5の各部に対応する部分には同一の符号を付ける。

【 0 1 3 9 】 図8 に示すDNS 応答装置6 0 0 においては、図5 に示すDNS 応答部1 6 0 、経路負荷計測依頼情報作成部1 8 0 および振分テーブル作成部2 0 0 B に代えて、DNS 応答部6 1 0 、経路負荷計測依頼情報作 50

成部6 2 0 および振分テーブル作成部2 0 0 C が設けられている。さらに、同図に示すDNS 応答装置6 0 0 においては、記憶部6 3 0 が新たに設けられている。【0140】図3 に示すDNS 応答装置6 0 0 において、DNS 応答部6 1 0 は、クライアント端末1 0 0 からのI Pアドレス取得のための問合わせを受信して、後述する振分テーブルに基づいて、一次振り分け先のI PアドレスをDNS 回答として、クライアント端末1 0 0 へ通知する。

【 0 1 4 1 】 なお、DNS 応答部6 1 0 には、クライアント 端末1 0 0 の他に図示しない複数のクライアント 端末からのDNS 問合せがある。また、クライアント 端末100 および図示しない複数のクライアント 端末には、 I Pアドレスがそれぞれ付与されている。

【 0 1 4 2 】また、DNS 応答部6 1 0 は、クライアント端末1 0 0 および図示しない複数のクライアント端末より DNS 問合せの通知を受ける毎に、当該クライアント端末のI Pアドレス(問合せ元I Pアドレス)等を記憶部1 7 0 にDNS 問合せログとして記憶させる。

【 0 1 4 3 】経路負荷計測依頼情報作成部6 2 0 は、前述した経路負荷計測依頼情報作成部1 8 0 ( 図5 参照) と同様にして、上記クライアント 端末1 0 0 と経路負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b との間の通信経路の各経路負荷を計測することを指示する経路負荷計測依頼情報を作成した後、これを経路負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b へ通知する

【 0 1 4 4 】さらに、経路負荷計測依頼情報作成部6 2 0 は、経路負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b から通知される経路負荷の計測結果を経路負荷情報として記憶部1 9 0 に記憶させる。記憶部6 3 0 は、前述した経路負荷計測装置7 0 0 a および経路負荷計測装置7 0 0 b からの運転状態の情報を記憶する。振分テーブル作成部2 0 0 C は、記憶部1 9 0 に記憶されている前述した通信経路毎の経路負荷情報、および記憶部6 3 0 に記憶されている運転状態情報から振分テーブルを作成した後、これを記憶部2 1 0 に記憶させる。

【0145】具体的には、振分テーブル作成部200Cは、問合せ元の複数のクライアント端末にそれぞれ対応する経路負荷情報(実効帯域幅)のうち、最良値(最大値)の経路負荷情報である当該クライアント端末のIPアドレスと、当該クライアント端末からのIPパケット(サービス要求)の振り分け先の経路負荷計測装置(経路負荷計測装置700b)のIPアドレスとを対応付けた振分テーブルを作成する。

【 0 1 4 6 】なお、振分テーブルにおいては、たとえば、経路負荷計測装置7 0 0 a からの計測結果が選択された後に、経路負荷計測装置7 0 0 a に対応する運転状態においてサーバ端末5 0 0 a およびサーバ端末5 0 0

bの双方が停止状態にあるとき、経路負荷計測装置700aからの計測結果に代えて、経路負荷計測装置700bからの計測結果が選択される。

【0147】すなわち、上記振分テーブルは、クライアント端末100からDNS問合せがあったときに、該クライアント端末100からのIPパケット(サービス要求)を経路負荷計測装置700a、経路負荷計測装置700bのうち、経路負荷および運転状態を考慮して、経路負荷計測装置700bにおいて、経路負荷計測装置700bにおいて、経路負荷計測な額情報作成部620から計測依頼の情報が通知されたとき、前述した経路負荷計測接置400b(図5参照)と同様にして、クライアント端末100との間の通信経路の経路負荷(実効帯域幅)の計測を行う。また、経路負荷計測部710は、計測結果を経路負荷計測依頼情報作成部620へ通知する。

【 0148】運転状態監視部720は、記憶部740に記憶されているセッション情報に基づいて、サーバ端末500cの運転状態を監視して、運転状態を運転状態通知部730へ通知する。また、運転状態監視部720は、記憶部750に運転状態の情報を記憶させる。

【 0 1 4 9 】 運転状態通知部7 3 0 は、運転状態監視部7 2 0 より運転状態の情報が通知され、通知結果(運転状態情報)をDNS 応答装置6 0 0 の記憶部6 3 0 に記憶させる。二次振分部7 6 0 は、DNS 応答装置6 0 0 により一次振り分けされたIPパケット(サービス要求)を、運転状態およびセッション状態に基づいて、最良の運転状態のサーバ端末(サーバ端末5 0 0 c またはサーバ端末5 0 0 d)~振り分けるという、二次振り分30 けを行う。

【 0 1 5 0 】 つぎに、上述した実施の形態4 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の動作について図8 に示すフローチャートを参照しつつ説明する。この場合、図8 に示す記憶部1 7 0 には、過去にクライアント端末1 0 0 から DNS 応答装置6 0 0 に対してDNS問合せがあったことを表す情報、すなわち、該クライアント端末1 0 0 のI PアドレスがDNS 問合せログとして記憶されているものとする。

【0151】このような状態において、ある時刻からー 40 定時間が経過したものとすると、経路負荷計測依頼情報作成部620は、ステップSE1へ進み、まず、記憶部170〜アクセスすることにより、DNS問合せログを照会して、DNS問合せ元情報を取得した後、経路負荷作成依頼情報を作成した後、ステップSE2へ進む。ステップSE2では、経路負荷計測依頼情報を経路負荷計測装置700aおよび経路負荷計測装置700b〜それぞれ送信する。以下の説明においては、経路負荷計測装置700bの動作を中心にして説明するが、経路負荷計測装置50

700aは、経路負荷計測装置700bと同様にして動作する。

【0152】これにより、まず、ステップSE3では、経路負荷計測装置700bは、経路負荷計測依頼情報を受信した後、ステップSE4へ進む。ステップSE4では、経路負荷計測装置700bは、前述した手法により、クライアント端末100との間の通信経路における経路負荷(実効帯域幅)を計測した後、ステップSE5へ進む。ステップSE5では、経路負荷計測装置700bは、上記実効帯域幅を経路負荷計測結果として、経路負荷計測依頼情報作成部620へ送信する。

【 0 1 5 3 】なお、経路負荷計測装置7 0 0 a においても、クライアント端末1 0 0 との間の通信経路の経路負荷(実効帯域幅)の計測が行われた後、計測結果が経路負荷計測依頼情報作成部6 2 0 へ送信される。

【 0154】そして、ステップSE6では、経路負荷計測依頼情報作成部620は、経路負荷計測装置700a および経路負荷計測装置700bからの各経路負荷計測 結果(実効帯域幅)をそれぞれ受信した後、ステップS E7へ進む。ステップSE7では、経路負荷計測依頼情報作成部620は、受信した各経路負荷計測結果(実効帯域幅)を経路負荷情報として、記憶部190に記憶させる。

【0155】また、ステップSE8では、経路負荷計測装置700bの運転状態監視部720は、サーバ端末500cおよびサーバ端末500dの各運転状態を監視して、監視結果を運転状態情報として運転状態通知部730へ通知する。また、この監視中のステップSE9では、運転状態監視部720は、運転状態情報を記憶部750に記憶させる。そして、ステップSE10では、運転状態通知部730は、運転状態情報を取得した後、ステップSE11へ進み、上記運転状態情報をDNS応答装置600の記憶部630に記憶させる。

【 0 1 5 6 】なお、経路負荷計測装置7 0 0 a においても、サーバ端末5 0 0 a およびサーバ端末5 0 0 b の運転状態の監視する動作、および該運転状態情報をDNS 応答装置6 0 0 の記憶部6 3 0 に記憶させる動作が行われている。

【0157】そして、記憶部190および記憶部630に経路負荷情報および運転状態情報がそれぞれ記憶されている状態において、ステップSE12では、振分テーブル作成部200Cは、上記経路負荷情報および運転状態情報を記憶部190および記憶部630から読み出した後、これらの経路負荷情報および運転状態情報に基づいて、振分テーブルを作成する。

【 0158】ここで、上記経路負荷情報としては、クライアント端末100と経路負荷計測装置700aとの間の実効帯域幅と、クライアント端末100と経路負荷計測装置700bとの間の実効帯域幅とがある。一方、運転状態情報としては、サーバ端末500aおよびサーバ

端末5000の双方が停止しているという情報と、サー バ端末500c およびサーバ端末500d の双方が運転 しているという情報とがあるものとする。

【0159】具体的には、振分テーブル作成部2000 は、上述した両実効帯域幅を比較して最良(最大)の実 効帯域幅を選択する。この場合、クライアント 端末10 0 と経路負荷計測装置7 0 0 a との間の実効帯域幅が選 択されたものとする。ついで、振分テーブル作成部20 0 C は、上記選択された計測結果(実効帯域幅)に対応 する経路負荷計測装置700aからの運転状態を考慮し 10 て、上記選択が妥当であるか否かを判断する。

【0160】この場合、振分テーブル作成部2000 は、経路負荷計測装置700aに対応するサーバ端末5 00a およびサーバ端末500b が運転停止状態にある ため、上記選択が妥当ではないものと判断する。このこ とから、振分テーブル作成部2000は、経路負荷計測 装置700aからの計測結果に代えて、経路負荷計測装 置700bからの計測結果を選択する。

【 0161 】従って、振分テーブル作成部200Cは、 上記経路負荷計測装置7006に対応する実効帯域幅 と、該実効帯域幅に対応する経路負荷計測装置700b のIPアドレスと、クライアント 端末100のIPアド レスとを対応付けたものを振分テーブルとして、記憶部 210 に記憶させる。

【 0 1 6 2 】 そして、ここで、ステップS E 1 3 におい て、クライアント 端末100から DNS 応答装置600 のDNS 応答部6 10 へDNS 問合せがあると、クライ アント端末100からは、代表ドメイン名および問合せ 元のI Pアドレス(クライアント端末100のI Pアド レス) がDNS 応答部610 へ通知される。そして、ス 30 テップSE14において、上記DNS問合せがDNS応 答部6 1 0 に受信されると、DNS 応答部6 1 0 は、ス テップSE15 へ進む。

【 0 1 6 3 】 ステップS E 1 5 では、DNS 応答部6 1 0は、クライアント端末100のIPアドレスおよび代 表ドメイン名を記憶部1 70のDNS 問合せログに追加 した後、ステップSE16 へ進む。ステップSE16 で は、DNS 応答部6 10 は、記憶部2 10 に記憶されて いる振り分けテーブルに基づいて、クライアント端末1 00からのサービス要求(IPパケット)の一次振り分 40 け先を決定する。この場合、経路負荷計測装置700a および経路負荷計測装置700bのうち、経路負荷計測 装置700bが一次振り分け先として決定された後、ス テップSE17へ進む。ステップSE17では、DNS 応答部6 10は、上記経路負荷計測装置700bのIP アドレスをDNS回答としてクライアント 端末100へ 通知する。

【 0 1 6 4 】そして、ステップS E 1 8 において、経路 負荷計測装置7006のIPアドレスが受信されると、 クライアント端末100は、振り分け先(経路負荷計測 50 トリップタイムおよびホップ数等の他のパラメータを複

装置7006)のIPアドレスを取得した後、ステップ SE19 へ進む。ステップSE19では、クライアント 端末100は、経路負荷計測装置7006ヘアクセスす ベくIPパケットを送出する。これにより、ステップS E20では、経路負荷計測装置700bの二次振分部7 60は、上記IPパケットを受信した後、ステップSE 21 へ進み、セッション情報を記憶部740に記憶させ た後、ステップSE22へ進む。

【 0 1 6 5 】 ステップSE22 では、二次振分部7 6 0 は、サーバ端末500cおよびサーバ端末500cの運 転状態の情報およびセッション情報を記憶部750およ び記憶部740から取得する。つぎに、二次振分部76 0 は、サーバ端末500a、サーバ端末500bの中か ら最良の運転状態のサーバ端末をI P パケット の二次振 分け先として決定した後、ステップSE23へ進む。 【0166】この場合、サーバ端末500cが二次振分 け先として決定されたものとする。そして、ステップS E23では、二次振分部760は、ステップSE22に おいて決定されたサーバ端末500c~IPパケットを 振り分ける。これにより、クライアント端末100は、 サーバ端末500cより、サービスの提供を受ける。 【0167】以上説明したように、上述した実施の形態 4によるネットワークシステムに用いられる中継装置に よれば、経路負荷という 実体に即した基準および運転状 態を基準として、サービス要求の一次振り分け先が選択 された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考慮さ れてサーバ端末500a~サーバ端末500dのうちー

ットワークシステムに用いられる中継装置について詳述 してきたが、具体的な構成例は、これらの実施の形態1 ~4 に限定されるものではなく本発明の要旨を逸脱しな い範囲の設計変更等があっても本発明に含まれる。 【 0 1 6 9 】 たとえば、上述した実施の形態1 ~4 によ るネット ワークシステムに用いられる中継装置において は、アクセス先のサーバ端末としては、ユーザがアクセ スを希望するデータベースやWe b サービスを提供して いるネットワーク上のサーバコンピュータ全般を指す。 【0170】また、上述した実施の形態1~4によるネ ットワークシステムに用いられる中継装置においては、 DNSの問合せ元の端末としては、クライアント端末1 00の他、該クライアント端末100近傍に位置するD S N サーバ(図1:クライアント側DNS装置110)

つのサーバ端末が選択されるように構成したので、複数

のサーバ端末における負荷分散をさらに最適に行うこと

【 0168】以上、本発明の実施の形態1 ~4 によるネ

ができる。

が含まれる。

【 0 1 7 1 】 さらに、上述した実施の形態1 ~4 による ネットワークシステムに用いられる中継装置において は、経路負荷として前述した実効帯域幅の他にラウンド

合的に考慮して、振り分けを行うようにしてもよい。 【 0 1 7 2 】

【 発明の効果】以上説明したように、請求項1 に記載の 発明によれば、経路負荷という実体に即した基準をもっ て、サービス要求の振り分け先が選択されるように構成 したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に 行うことができるという効果を奏する。

【 0 1 7 3 】また、請求項2 に記載の発明によれば、複数の経路負荷計測手段の計測結果を予め記憶手段に記憶しておき、一つのクライアント 端末からサービス要求が 10 あったときに、経路負荷計測手段によるリアルタイムな計測を行うことなく、すぐにサービス要求の振り分けを行うように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散を最適かつ迅速に行うことができるという効果を奏する。

【 0 1 7 4 】また、請求項3 に記載の発明によれば、経路負荷に加えてサーバ端末の運転状態をも考慮されて、サービス要求の振り分け先が選択されるように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最適に行うことができるという効果を奏する。

【 0 1 7 5 】また、請求項4 に記載の発明によれば、経路負荷という実体に即した基準をもって、サービス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分けによりさらに一つのサーバ端末が選択されるように構成したの・で、複数のサーバ端末における負荷分散を最適に行うことができるという効果を奏する。

【 0176】さらに、請求項5に記載の発明によれば、 経路負荷という実体に即した基準をもって、サービス要求の一次振り分け先が選択された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考慮されて一つのサーバ端末が選択 30 されるように構成したので、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最適に行うことができるという効果を奏する。

【 0 1 7 7 】加えて、請求項6 に記載の発明によれば、 経路負荷という実体に即した基準およびサーバの運転状態を基準として、サービス要求の一次振り分け先が選択 された後、二次振り分けによりさらに運転状態も考慮されて一つのサーバ端末が選択されるように構成したの 36
で、複数のサーバ端末における負荷分散をさらに最適に行うことができるという効果を奏する。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の実施の形態1 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成を示すブロック図である。

【 図2 】同実施の形態1 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の動作を説明するフローチャートで ある。

【 図3 】同実施の形態2 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の構成および動作を示す図である。

【 図4 】同実施の形態3 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の概略構成を示す図である。

【 図5 】同実施の形態3 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の構成および動作を示す図である。

【 図6 】 同実施の形態3 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の概略動作を説明するフローチャートである。

【 図7 】同実施の形態4 によるネットワークシステムに 用いられる中継装置の概略構成を示す図である。

【図8】同実施の形態4によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成および動作を示す図である。

【 図9 】従来のネットワークシステムに用いられる中継 装置の構成を示すブロック図である。

## 【符号の説明】

100 クライアント端末

120 DNS 応答装置

130a 経路負荷計測装置

130b 経路負荷計測装置

140a サーバ端末

140b サーバ端末

150 DNS 応答装置

170 記憶部

300 DNS 応答装置

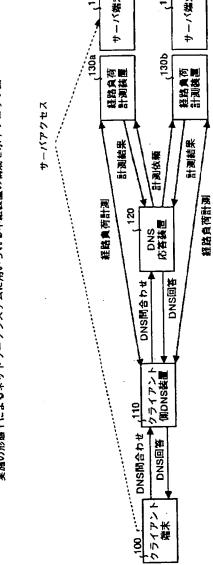
400a、400b 経路負荷計測装置

500a、500b、500c、500d サーバ端末

600 DNS 応答装置

700a、700b 経路負荷計測装置

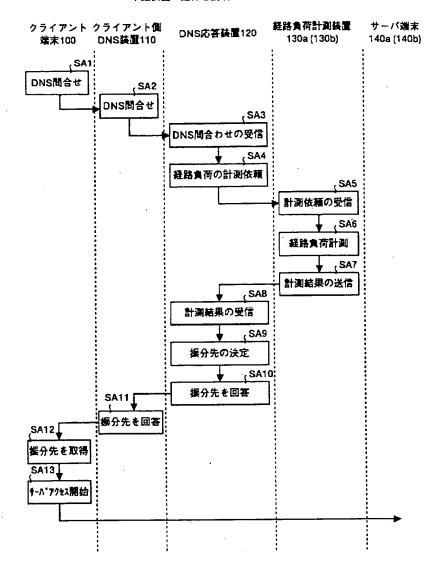
【図1】



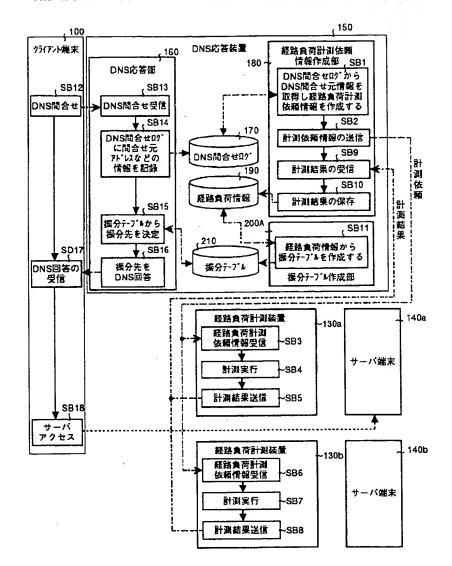
実施の形態!によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成を示すブロック図

【図2】

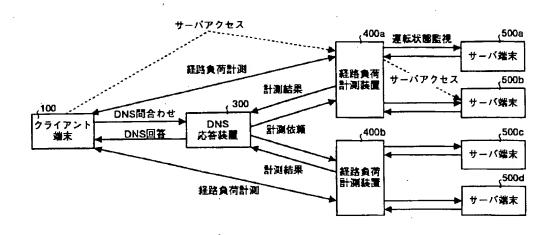
# 実施の形態!によるネットワークシステムに用いられる 中継装置の動作を説明するフローチャート



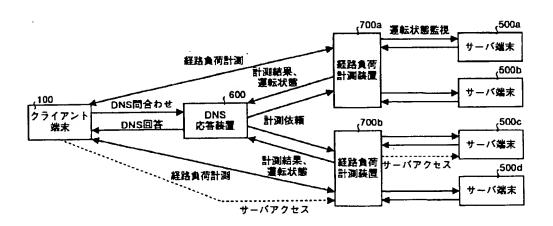
【 図3 】 実施の形態 2 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成および動作を示す図



【 図4 】 実施の形態 3 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の振略構成を示す図



[ 図7 ] 実施の形態 4 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の概略構成を示す図

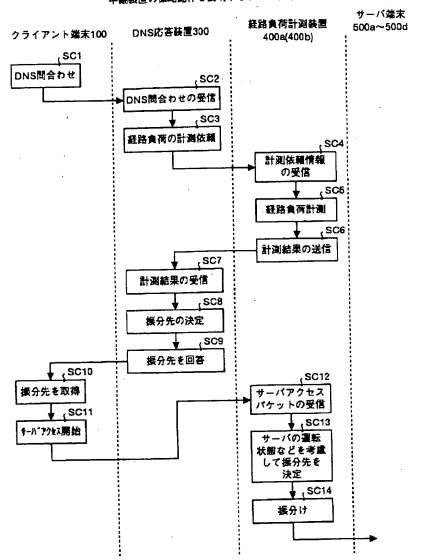


【図5】

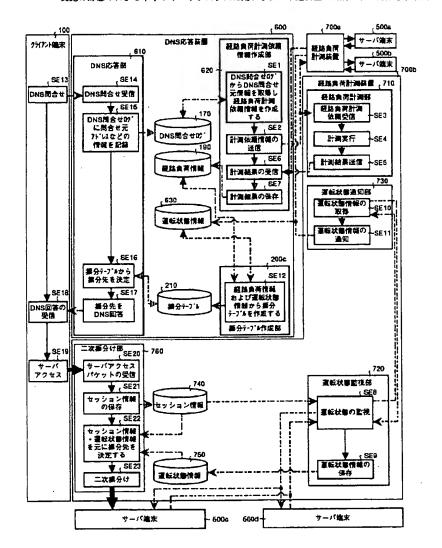
実施の形態3によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成および動作を示す図 , 300 DNS応答装置 クライアント端末 <u>\_160</u> 経路負荷計測依頼 情報作成部,SB1 180 DNS応答部 DNS間合せログから DNS間合せ元情報を 取得し経路負荷計測 , SB12 SB13 DNS問合せ DNS間合せ受信 依頼情報を作成する ₹ SB2 **₩**, SB14 170 DNS間合せ口? 計測依頼情報の送信 に問合せ元 SB9 DNS間合せログ アドレスなどの 計測依賴 情報を記録 計測結果の受信 190 , SB10 経路負荷情報 計測結果の保存 , SB15 振分テープルから 振分先を決定 200B 結果 SB11 210 経路負荷情報から 振分テープルを作成する ₩ , SB16 SB17 DNS回答の 振分先を 振分デーブル 振分テ-7 ル作成部 DNS回答 受信 経路負荷計測装置 400a 経路負荷計測 -SB3 500a 依賴情報受信 計測実行 -SB4 サーバ端末 計劃結果送信 -SB5 SB18 サ ーバ アクセス SD1 アクセス パケットの受信 運転状態情報取得 SD2 500b 振分先の決定 SD3 サーバ端末 -SD4 二次振分け サーバ端末 - 500c 経路負荷 計測装置 400b

サーバ端末 - 500d

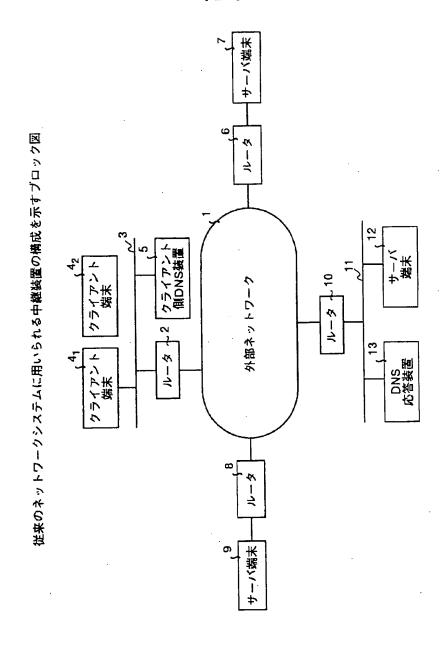
【図6】 実施の形態 3 によるネットワークシステムに用いられる 中継続置の極略動作を説明するフローチャート



【 図8 】 実施の形態 4 によるネットワークシステムに用いられる中継装置の構成および動作を示す図



【図9】



フロント ページの続き

(51) Int.Cl.<sup>7</sup>

識別記号

FΙ

テーマート'(参考)

H0 4 L 29/06

29/14

H04L 13/00

3 1 3

(72)発明者 高橋 英一

神奈川県川崎市中原区上小田中4 丁目1 番 1 号 富士通株式会社内 (72)発明者 菊池 慎司

神奈川県川崎市中原区上小田中4 丁目1 番 1 号 富士通株式会社内 F ターム (参考) 5B089 GAll GA21 GA31 GB09 HA10

HB02 KA06 KC23 KC30 MA03

5K030 HD09 JT03 JT06 KA01 KA05

LE03 MB07

5K034 AA07 EE11 HH65

5K035 AA02 EE22

9A001 CC03 CC09 HH34